(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-373472 (P2002-373472A)

(43)公開日 平成14年12月26日(2002.12.26)

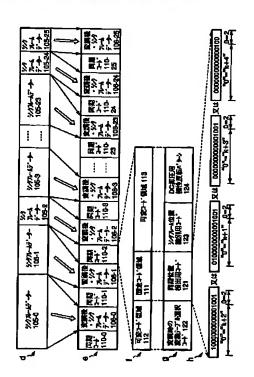
(51) Int.Cl.7	識別記号	FΙ	テーマコード(参考)
G11B 20/10		G11B 20/10	351Z 5D044
7/00		7/005	Z 5D090
7/00		7/007	
20/12	2	20/12	
		審査請求 有	請求項の数 6 OL (全 35 頁)
(21)出願番号	特顧2001-180278(P2001-180278)	(71) 出顧人 0000030	078
		株式会	社束芝
(22)出願日	平成13年6月14日(2001.6.14)	東京都	港区芝浦一丁目1番1号
		(72)発明者 安東	秀 夫
		神奈川	県川崎市幸区柳町70番地 株式会社
		東芝柳	丁事業所内
		(72)発明者 能弾	長作
		神奈川」	県川崎市幸区柳町70番地 株式会社
		東芝柳	丁事業所内
		(74)代理人 1000584	179
		弁理士	鈴江 武彦 (外6名)
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 同期コード生成方法、情報記録方法、情報再生方法、情報再生装置及び情報記憶媒体

(57)【要約】

【課題】同期コード内に1種類の同期位置検出用コードパターンを設け、このパターンを検出するだけで同期コードの検出を可能とし、同期コードの検出を非常に簡単かつ容易、高速に行えるようにする。

【解決手段】情報記憶媒体にユーザ情報を所定の変調規則で変調した後の形式の物理セクタ5単位で記録する場合、物理セクタ内に複数の同期コードを配置し、同期コード内には、共通な固定コード領域(111)と同期コード間で異なる可変コード領域(112、113)とを持つ。固定コード領域(111)に同期位置検出用コード(121)を記録し、このコードには"0"がk+2個連続するパターンと"0"が2個連続するパターンの組み合わせパターンが含まれる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】ユーザデータを含む複数のシンクフレーム を有した第1の記録単位の中に複数の同期コードを挿入 するための同期コード生成方法において、

前記複数の同期コード内には、共通な固定コード領域と同期コード間で異なる可変コード領域とを配置し、

前記固定コード領域には、予め決められた専用の同期位 置検出用コードを配置し、上記可変コード領域には、少 なくとも、前記ユーザデータの変調時の変換テーブル選 択コードとシンクフレーム位置識別用コードの内いずれ 10 かを配置する事を特徴とする同期コード生成方法。

【請求項2】複数のシンクフレームを有した第1の記録 単位で情報が記録された情報記憶媒体において、

上記第1の記録単位内に複数の同期コードが配置されており、この複数の同期コード内には、共通な固定コード領域と同期コード間で異なる可変コード領域とが存在1.

前記固定コード領域には、予め決められた専用の同期位 置検出用コードが記録され、上記可変コード領域には少 なくとも変調時の変換テーブル選択コードとシンクフレ 20 一ム位置識別用コードの内いずれかが記録されている事 を特徴とする情報記憶媒体。

【請求項3】複数のシンクフレームを有した第1の記録 単位で情報が記憶された情報記録媒体において、

ユーザ情報を (d, k; m, n) の変調規則に従って変調した後、前記シンクフレーム内に配置した場合、更に上記第1の記録単位内に複数の同期コードを配置し、

上記同期コードは上記複数の同期コード内には、共通な 固定コード領域と同期コード間で異なる可変コード領域 とが存在し、

前記固定コード領域(121)には、予め決められた専用の同期位置検出用コード(121)が記録され、さらに前記同期位置検出用コード(121)には"0"が k + 2個連続するパターンと"0"が 2個連続するパターンの組み合わせパターンが含まれることを特徴とする情報記憶媒体。

【請求項4】ユーザデータを含む複数のシンクフレームを有した第1の記録単位の中に複数の同期コードを挿入して記録する情報記録方法において、

前記複数の同期コード内には、共通な固定コード領域と 40 同期コード間で異なる可変コード領域とを配置し、

前記固定コード領域には、予め決められた専用の同期位置検出用コードを配置し、上記可変コード領域には、少なくとも、前記ユーザデータの変調時の変換テーブル選択コードとシンクフレーム位置識別用コードの内いずれかを配置して当該第1の記録単位を記録することを特徴とする情報記録方法。

【請求項5】 ユーザデータを含む複数のシンクフレームを有した第1のデータ単位を処理する方法において、前記第1のデータ単位の中に複数の同期コードが挿入さ 50

2

れ、前記複数の同期コード内には、共通な固定コード領域と同期コード間で異なる可変コード領域とが配置され、前記固定コード領域には、予め決められた専用の同期位置検出用コードが配置され、上記可変コード領域には、少なくとも、前記ユーザデータの変調時の変換テーブル選択コードとシンクフレーム位置識別用コードの内いずれかが配置されているもので、

前記第1のデータ単位のデータをシフトレジスタに取り 込み、前記同期位置検出コードの特定パターンをパター ン比較により検出し、

前記検出タイミングで、前記同期位置検出コードの前又 は後のデータを前記シフトレジスタから取り込み、少な くとも前記ユーザデータの変調時の変換テーブル選択コ ード又は前記シンクフレーム位置検出用のシンクフレー ム位置識別用コードを検出するようにしたことを特徴と する情報再生方法。

【請求項6】 ユーザデータを含む複数のシンクフレームを有した第1のデータ単位を処理する情報再生装置において、

前記第1のデータ単位の中に複数の同期コードが挿入され、前記複数の同期コード内には、共通な固定コード領域と同期コード間で異なる可変コード領域とが配置され、前記固定コード領域には、予め決められた専用の同期位置検出用コードが配置され、上記可変コード領域には、少なくとも、前記ユーザデータの変調時の変換テーブル選択コードとシンクフレーム位置識別用コードの内いずれかが配置されているもので、

前記第1のデータ単位のデータをシフトレジスタに取り 込み、前記同期位置検出コードの特定パターンをパター ン比較により検出する手段と、

前記検出タイミングで、前記同期位置検出コードの前又 は後のデータを前記シフトレジスタから取り込み、少な くとも前記ユーザデータの変調時の変換テーブル選択コ ード又は前記シンクフレーム位置検出用のシンクフレー ム位置識別用コードを検出する手段とを具備したことを 特徴とする情報再生装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、同期コードとその記録方法、再生方法、情報再生装置及び情報記憶媒体に関するものである。この発明は、情報記憶媒体への情報記録フォーマット(情報記録形式)として有用であり、また情報記録再生装置の情報記憶媒体への情報の記録方法、情報記録媒体からの情報再生方法として有用である。またこの発明は、次世代DVD-ROM、次世代DVD-R、次世代DVD-RAMに適用されて有用である。

[0002]

【従来の技術】DVD(デジタルバーサタイルディスク)においては、現行DVDフォーマットにおける同期

コード (SYNC Code) の内容が規定されている。この規 定では、同期コードは全部で32種類有る。

【0003】情報再生装置または情報記録再生装置で は、この再生データから、同期コードの位置を検出する ために、次のような手法を採用している。即ち、情報記 **憶媒体から再生した再生データを、32種類のパターン** に対して総当たりさせ、パターンマッチングするか否か の検出を行っている。

【0004】この同期コードの位置検出処理は、非常に 手間が掛かる。このため、同期コード検出回路が複雑と 10 なり情報再生装置または情報記録再生装置の価格増加を 招いている。また、上記で説明したように(同期コード が32種類存在するために起因する) 同期コード検出ア ルゴリズムが複雑である。このために検出の信頼性が低 いだけでなく、再生信号とパターン比較するための対象 となるコードのビット数(同期コード全体のビット数) が32ビットと、長いので情報記憶媒体上の欠陥に起因 する同期コードの位置検出の信頼性がより一層低くなる と言う問題があった。

【0005】また、同期コードの中身を検討すると "0"が長く続く(13個連続する)場所の直前直後に は最低でも"0"が3個続いており、この場所の前後で PLL (Phase Lock Loop) の外れが起き易く同期コー ド検出の信頼性が低下すると言う問題が有った。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】そこで、この発明は、 同期コードの位置検出に関する簡素化を図ると共に同期 コードの検出信頼性を向上させることが可能な構造の同 期コード生成方法を提供することにあり、またこの方法 で生成された同期コードを用いる情報記録方法、情報再 30 生方法、情報再生装置及び情報記憶媒体を提供すること

【0007】 [A] 同期コード位置検出アルゴリズムが 大幅に簡素化可能な同期コード構造と検出方法を提供す る。つまり、情報再生装置または情報記録再生装置の同 期コード検出を容易にし、情報再生装置または情報記録 再生装置の低価格化を図ると共に同期コードの検出信頼 性を高めることにある。

【0008】 [B] 同期コード位置検出の信頼性を大幅 に向上させる同期コード構造を提供する。これにより、40 同期コードと他の(変調後の)ユーザ記録データとの間 の識別を容易にすると共にPLL(位相ロックループ) 外れが生じ辛い同期コードパターンを提案し、それによ り同期コードに対する信頼性を向上させる。

[0009]

【課題を解決するための手段】この発明は、上記の目的 を達成するために、ユーザデータを含む複数のシンクフ レームを有した第1の記録単位の中に複数の同期コード を挿入するための同期コード生成方法において、前記複

ード間で異なる可変コード領域とを配置し、前記固定コ - ド領域には、予め決められた専用の同期位置検出用コ ードを配置し、上記可変コード領域には、少なくとも、 前記ユーザデータの変調時の変換テーブル選択コードと シンクフレーム位置識別用コードの内いずれかを配置す る事を特徴とする。そしてこの同期コードの特性を利用 した記録方法、再生方法、情報再生装置及び記録媒体を 得るものである。

[0010]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら本発明 の実施の形態を説明する。

【0011】まず、本発明の特徴的な考えかたを以下説 明する。

【0012】ポイント[1]…同期コードのデータサイ ズを従来DVDの32ビットから24ビットに減少させ て同期コード検出の信頼性を向上させる [図27~図3 5の下に記載した使用ビット数で記載]。

【0013】この効果は、以下の通りである。

【0014】現行DVDでは、同期コード(SYNC Code) の全ての32チャネルビットに対してパターンマッ チング法により32種類のパターンの中から該当パター ンの選択を行っている。パターンマッチングするパター ンのサイズ(ビット数)が増加する程、パターン照合に 時間が掛かり複雑になるばかりでなく、情報記憶媒体9 内の欠陥(傷、埃など)に起因するビットエラーが混入 される確率が高くなるため同期コードに対する検出の信 頼性が低下する。

【0015】本発明では同期コードのデータサイズを従 来DVDの32ビットから24ビットに減少させてパタ ーンマッチングさせるパターンサイズ(ビット数)を低 下させる事でパターン照合に掛かる時間を大幅に節約す る。これによりパターンマッチング処理を簡素化させた ばかりで無く、情報記憶媒体9内の欠陥に起因する検出 の信頼性低下要因を抑制して検出の信頼性を向上させて

【0016】ポイント[2]…同期コードの中を機能別 に分割し、その分割された部分のみからのデータの抽出 により各機能に応じた情報を抽出可能とする [図2の f、図1のgに明示]。

【0017】つまり、同期コード内を固定コード領域1 11と可変コード領域112,113に分割し、可変コ ード領域112、113の中を更に"変調時の変換テー ブル選択コード122"の記録場所と"シンクフレーム 位置識別用コード123"の記録場所と"DC抑圧用極 性反転パターン124"の記録場所に細分割した構造に する(一部記録場所の合体・兼用も含む)。

【0018】この効果は、以下の通りである。

【0019】このように本発明では同期コードの中を機 能別に分割して各機能別にそれぞれ独自にパターンマッ 数の同期コード内には、共通な固定コード領域と同期コ 50 チングさせている。これによりそれぞれのパターン照合

に掛かる時間を大幅に節約して処理を簡素化させたばかりで無く、情報記憶媒体9内の欠陥に起因する検出の信頼性低下要因を抑制して検出の信頼性を向上させている。

【0020】すなわち固定コード領域111では1種類のみの同期位置検出用コード121パターンを記録し、図10に示すようにコンパレーター回路で構成される同期位置検出用コード検出部182で同期位置検出用コード121の位置を検出するだけで同期コード110全体の位置検出を行う。このように同期コード110全体の位置検出を行う。このように同期コード110全体の10パターンマッチングでは無く、その中の一部である固定コード領域111のみの検出で同期コード位置を検出するためパターン照合に掛かる時間を大幅に節約して処理を簡素化させたばかりで無く、情報記憶媒体9内の欠陥に起因する検出の信頼性低下要因を抑制して検出の信頼性を向上させられる。

【0021】またそればかりで無く、従来のDVDでは同期コード検出に32種類もの複数候補のパターンマッチングを行っていたのに比べて本発明実施例ではコンパレータ回路(同期位置検出用コード検出部182)によ20る唯一の同期位置検出用コード121の有無検出のみで同期コード110の位置検出を行うため、同期コード110の位置検出方法が大幅に簡素化され、検出精度も向上する。

【0022】また本発明では同期コードの中を機能別に分割して各機能別にそれぞれ独自にパターンマッチングさせるので変調後の変換テーブル選択コード122、シンクフレーム位置識別用コード123、DC極性反転パターン124のいずれのコードを取って見ても図23~図26に示すようにそれぞれの選択候補数が少なく各コ30ード/パターンの識別が容易で短時間処理が可能となる。その結果、それぞれの検出信頼性も向上する。

【0023】ポイント[3]…同期コード内の同期位置 検出用コードパターンとして識別容易なパターンと、高 速でPLLを復活させることができるパターンとを組で 構成する[図2のh参照]。

【0024】つまり、ユーザ記録データ(一般データ:シンクフレームデータ106)を(d,k;m,n)変調規則により変調する場合に同期位置検出用コードパターン内に"0"が"k+2"個連続して続くパターンを配 40置すると共に、その直後に"0"が"2"個連続して続くパターンを配置する。

【0025】この効果は、以下の通りである。

【0026】ユーザ記録データ(一般データ:シンクフレームデータ106)内には存在し得ないパターンを同期位置検出用コードパターン内に設けることで、同期コードと他の(変調後の)ユーザ記録データ(一般データ:シンクフレームデータ106)とを非常に容易に識別可能となる。一般データ(シンクフレームデータ106)を(d,k;m,n)変調規則[変調後のチャネルビ 50

6

ットパターンは"0"が連続する範囲が最小で"d個"、最大で"k個"になる]に従って変調を行う場合、(d,k;m,n)変調規則では"0"が"k+2"個連続して続く事はあり得ないので、同期位置検出用コードパターン内に"0"が"k+2"個連続して続くパターンを設けるのである。これにより情報再生装置または情報記録再生装置は"0"が"k+2"個連続して続くパターンを探す事で非常に容易に同期位置検出用コードの位置を検出できる。

【 O O 2 7】最近の光ディスク記録技術では、NR Z I (Non Return to Zero Invert) 方法で情報記憶媒体にデータを記録している。このため、情報記憶媒体 9 上に記録されるチャネルビットデータに対して、データ

"1"の所で、チャネルビットデータ(情報記憶媒体9から再生したデータ)の検出信号の位相と、基準クロック198(情報再生装置または情報記録再生装置内が持つクロック)の位相との間の位相ずれを検出し、基準クロックの周波数と位相に修正を掛けている。これは、いわゆるPLL (Phase Lock Loop) 補正を行うという。

【0028】従って同期位置検出用コード内に"0"が長く連続するパターンが続くと、"1"の所で行うPLL補正(位相合わせ)が長期間行われず、PLL外れが発生し易くなる。一度PLLの位相外れが生じると、検出データのビットシフトが生じ、長い間検出データのエラー(ビットシフトエラー)が発生する。そのため

"0"が長く連続するパターンが続く所でビットシフトエラーが発生し易く、同期位置検出用コード121の再生信頼性が大幅に低下する問題が発生する。

【0029】そのため、現行DVDでは"0"が13個連続した直後に"0"が"3個連続する"パターンが記録される構造になっている。

【0030】しかし現行DVD規格では、ビットシフトエラーによるデータ再生信頼性が確保されてない。上述したように"1"の場所のみでPLL補正(位相合わせ補正)が可能であるので、"0"が連続する数が少ない方がPLL補正(位相合わせ補正)可能な周期が短くなり、ビットシフトエラーが発生し辛くなる。

【0031】そこで本発明では「"0"がk+2個連続するパターン」の直後に来るパターンを従来のDVD規格での"0"が"3個連続する"パターンに比べて

"0"が連続する数を1個減らして"2個のみ連続する"パターンとし、ビットシフトエラーを発生し辛くし、同期検出の信頼性を向上させている。

【0032】また高密度化を目指して変調後のビット長を短くし、"d=1" としてデータ再生系にPRMLを用いた場合には"0"が1個のみの所からの再生信号振幅は非常に小さく、安定に2値化が不可能となる。

【0033】そのため、再生信号振幅が小さく、2値化後の信号の信頼性が低い"0"が1個のみのパターンでは無く"0"が2個連続して続くパターンを配置するよ

うにし、2値化後の信号が安定する(精度良く検出可能)様にしている。

【0034】ポイント[4]…同一物理セクタの最初に配置されるシンクフレーム位置検出用コード123の値を、同一物理セクタ内の他の場所に配置されるシンクフレーム位置検出用コード123の値に一致させる。

【0035】つまり、図35の "SY0" あるいは図34の "FR0" を同一物理セクタ内の最初の位置に配置するだけで無く、同じ "SY0" あるいは "FR0" を他の場所 (2番目、5番目、7番目、14番目、15番¹⁰目、18番目、20番目)にも配置している。

【0036】この効果は、以下の通りである。

【0037】現行DVD規格では1セクタ内の最初に配置される同期コード (SYNC Code) の "SY0" は同一セクタ内の先頭位置にしか配置されていない。同一セクタ内の1箇所にしか "SY0" の同期コードパターンを配置しない場合には、必然的に同一セクタ内の他の複数箇所に配置すべき同期コードパターンの種類が増加する。

【0038】各同期コードパターンの内容("SYO" 20 又は"SY1"の内容)あるいは本発明のシンクフレーム位置番号115(図23~図26参照)の値を識別する場合、総当たりのパターンマッチング法でしか識別することはできない。すると、同期コードのパターン種類数または使用するシンクフレーム位置番号115の割り当て種類数が多い程、パターンマッチングによる識別時間が掛かると共に識別が複雑となるので識別の信頼性が低下する。

【0039】本発明では同一セクタ内の最初に配置される同期コード (SYNC Code) の "SYO" またはシンク 30フレーム位置番号115の "FRO"を同一セクタ内の他の場所 (図34と図35の実施例では2番目、5番目、7番目、14番目、15番目、18番目、20番目) にも配置可能としている。これにより、同一セクタ内に配置する同期コードのパターン種類数または使用するシンクフレーム位置番号115の割り当て種類数を大幅に減らす事が可能となる。

【0040】現行DVD規格では"SY0"から"SY7"までの8種類に対して図34と図35の実施例では"SY0"または"FR0"から"SY2"または"F40R2"までのたった3種類に低減されている。そのため、識別するパターンの種類数または使用するシンクフレーム位置番号115の割り当て種類数が少ないので総当たりのパターンマッチングによる識別時間が大幅に低減して識別が簡素化されるだけでなく、識別誤りにより発生する識別の信頼性低下も抑制される。

【0041】ポイント[5]…再生時には順次再生される複数の同期コード情報を読み取り、各同期コード情報間の情報のつながりから現在再生している場所の物理セクタ内の位置を割り出す[図36、図42に記載]。

8

【0042】この効果は、以下の通りである。

【0043】従来のDVDでは、セクタ内の先頭に位置する"SYO"の位置を検出し、その直後に来る Data ID 1-0 の情報を再生して現在再生している場所を調べていた。従ってセクタ内の途中から再生した場合には"SYO"が検出されるまで再生し続けて待っていた。しかしこの方法では例えば情報記憶媒体9上の欠陥などに起因して"SYO"内に一部エラーが発生したり、[3]の(効果)の所で説明したように同期位置検出用コード121の所でビットシフトエラーが発生して"SYO"が正確に識別できなかった場合には、次のセクタの"SYO"が来る所まで待たなければならない。このために、再生場所の検出に時間が掛かる場合がしばしば発生し、検出の信頼性が低かった。

【0044】それに比べて本発明実施例では図42のフローチャートや図36の右下(シンクフレーム位置識別用コードの並び順からシンクフレーム位置を割り出す例)に示す手法を採用している。即ち、連続する複数の同期コード110の情報を再生し、その同期コード110の並び順から同一物理セクタ5内の現在再生中の同期コード110の位置を割り出す方法である。この方法をを採用する事で情報記憶媒体9上の欠陥などに起因するエラーやビットシフトエラーにより部分的に同期コード110が正確に再生できない場合でも、前後の同期コード110の並びからセクタデータ位置を予想して補正する事が可能となる。

【0045】従って本発明の実施例を採用する事で同期コード110からの情報再生あるいは同期コード110位置検出の信頼性が大幅に向上する。またその結果、例えば物理セクタデータ5内の最初の同期コード110-0が再生できなくても、従来のように次の物理セクタデータ5が来るまで待たずとも前後の同期コード110のつながりを利用して最初の同期コード110-0位置を割り出すことが出来るので、同期コード110位置検出の高速化が図れる。

【0046】図1、図2を用いて本発明の実施例内容を 説明する。

【0047】図1の符号aの部分は、ビデオパック101a、オーディオパック102a、…などのパック列を示しており、符号bの部分は、各パックに対応する論理セクタ情報103-0, 103a-1, 103-2…を示している。また符号cの部分には、1つの論理セクタ情報103-0がスクランブルされ、それぞれの行(この例では12行)にPI 情報が付加さた様子を示している。さらに先頭の行には、DataID, IED, CPR_MAI が付加されている。また、この論理セクタ情報の最後の行(第13行目)は、PO情報となってい

【0048】図1の符号cの部分に示すセクタブロック(13行分)は、シンクフレームデータ105-0、1

05-1、…に分割される(全部で26(= 13×2)個)。そしてシンクフレームデータの間には、後述する同期コードが付加される。つまり各シンクフレームデータの先頭には、同期コードが付加される。

【0049】図2には、符号d,符号cの部分で示すようにシンクフレームデータの間に同期コードが挿入された様子を示している。同期コードは、符号fで示す部分のように、例えば、可変コード領域112、固定コード領域111、可変コード領域113からなり、各領域は、図2の符号g、符号hの部分で示すような内容とないのでいる。

【0050】特徴的な構成を説明すると以下のようになる。

【0051】映像情報は、図1に示すように、2048 バイト単位でのビデオパック101、オーディオパック 102の形(符号aの部分)で情報記憶媒体9上に記録 されている。この2048バイト記録単位は論理セクタ 情報103(符号bの部分)として扱われる。

【0052】現行のDVD規格ではこのデータに対してData ID 1-0、IED2-0、CPR_MAI ²⁰8-0を付加し、図5-図7に示すECC構造に対応したPI (Parity of Inner-code) 情報とPO (Parity of Outer-code) 情報を付加したデータを26等分してシンク・フレーム・データ105-0~105-25を形成する(図1、図2の符号dの部分)。この場合、PO情報も2分される。

【0053】各シンク・フレーム・データ105をそれぞれ変調し、変調後のシンクフレームデータ106の間に本発明の同期コード110を挿入する。変調方法は一般に(d,k;m,n)で表し、この記号の意味は"mビッ30ト"の元データを"nチャネルビット"に変換し、変調後のチャネルビットパターンは"0"が連続する範囲が最小で"d個"、最大で"k個"になることである。

【0054】本発明の実施例としては例えば"特開2000-332613"に示す変調方式を採用する場合を示す。前記変調方式ではd = 1、k = 9、m = 4、n = 6となる。同期コード110内を固定コード領域111と可変コード領域112、113に分割し、可変コード領域112、113の中を更に"変調時の変換テーブル選択コード122"の記録場所と"シンクフ40レーム位置識別用コード123"の記録場所と"DC抑圧用極性反転パターン124"の記録場所に細分割した構造にする(一部記録場所の合体・兼用も含む)所に本発明の大きな特徴が有る。

【0055】ここで言う変調とは、上記の変調規則に従って、入力データを変調データに変換することである。この場合、この変換処理は変換テーブルに記載されている多数の変調データの中から、入力データに対応する変調データを選択する手法がとられている。ここで変換テーブルは複数が用意されている。したがって、変調時の50

10

どのテーブルを用いて変換した変調データであるのかを示す情報が必要であり、この情報が、"変調時の変換テーブル選択コード122"であり、これは、同期コードの直前の変調データの次に来る変調データを生成した変換テーブルを表している。

【0056】 "シンクフレーム位置識別用コード123" は、シンクフレームが物理セクタ内のどの位置のフレームであるかを識別させるためのコードである。フレームを識別するには、前後の複数のシンクフレーム位置識別用コードの配列パターンにより識別することができる。

【0057】同期位置検出用コード121の具体的内容として図2の符号hの部分に示すように"0"が"k+1個以上"続くパターンと"0"が2個続くパターンの組み合わせに成っている所に本発明の大きな特徴がある。同期コード110の位置検出を容易にするため変調後のシンクフレームデータ106内には存在し得ないコードを同期位置検出用コード121内に配置している。変調後のシンクフレームデータ106は(d,k;m,n)変調規則に従って変調されているので、変調後のデータ内には"0"が連続して"k+1個"続く事はあり得ない。従って同期位置検出用コード121内のパターンとして"0"が連続して"k+1個以上"続くパターンを配置する事が望ましい。

【0058】しかし同期位置検出用コード121内のパターンとして"0"が連続して"k+1個"続くパターンを配置した場合には、変調後のシンクフレームデータ106の再生時に、1個のビットシフトエラーが発生すると同期位置検出用コード121と誤検知する危険性がある。したがって同期位置検出用コード121内のパターンとして"0"が連続して"k+2個"続くパターンを配置する事が望ましい。しかし"0"の連続するパターンが余り長く続くとPLL回路174での位相ずれが発生し易くなる。

【0059】現状DVDでは、"0"が"k+3個続く"パターンを利用している(現行DVDの変調規則は(2,10;8,16))。従って現行DVDよりもビットシフトエラーの発生を抑えて同期コード110位置検出および情報再生の信頼性を確保するには本発明において"0"が続く長さを"k+3"以下にする必要があり、望ましくは"k+2"にした方が良い。

【0060】 "特願平10-275358号" (特開200-105981) の図8とその説明文に示すように変調後のビットパターンによりDSV (Digital Sum Value) 値が変化する。DSV値が0から大きくずれた場合には最適なビットパターン位置で"0"から"1"にビットを変化させることでDSV値を0に近付ける事が出来る。

【0061】このように本発明ではDSV値を0に近付けるための特定パターンを持ったDC抑圧用極性反転パ

ターン124を同期コード110内に持たせている。

【0062】また"特開2000-332613"に示 す変調方式を採用する場合、復調対象の6チャネルビッ トの変調後データの直後に存在する「6チャネルビット 変調後データの、変調時に採用した変換テーブルの選択 情報」も利用して復調対象の6チャネルビットの復調を 行う必要がある。

【0063】したがって図2の符号eの個所に示すよう に、同期コード110の直前に配置された変調後のシン クフレームデータ106の最後の6チャネルビットデー 10 タの本来次に来るべき6チャネルビット分の変換テーブ ルの選択情報を同期コード110内の、変換時の変換テ ーブル選択コード122内に記録している。つまり、同 期コード110内には、変調時の変換テーブル選択コー ド122が存在する。この変調時の変換テーブル選択コ ード122は、直前のシンクフレームデータ106の最 後の6チャンネルビットデータの次に来るべき6チャン ネルビットデータのための、変換テーブル選択情報であ る。この変換テーブル情報を参照することにより、次の データを復調するときに、使用すべき変換テーブルを決 20 めることができる。

【0064】図3、図4は本発明における情報再生装置 ないしは情報記録再生装置の構造を示す。

【0065】図3は、記録系を示し、図4は再生系を示 している。制御部143は、装置全体を統括する。イン ターフェース部142から入力した論理セクタ情報10 3は、Data ID, IED, CPR_MAI、EDC 付加部168にて、DataID, IED, CPR_MA I、EDCが付加される。Data IDは、Data

ID発生部165から所定の規則に基づいて発生され30 ている。CPR_MAIは、CPR_MAI発生部16 7から出力されている。Data ID, IED, CPR _MAI、EDCが付加された論理セクタ情報103 は、スクランブル回路157に入力されて、例えば、デ ータ全体がスクランプルされる。スクランブルされたデ ータは、ECCエンコーディング回路161に入力さ れ、ECCブロックに変換される。ECCブロックは、 図6の符号h、iで示す個所に示されている。

【0066】ECCブロックは、変調回路151に入力 されて変調される。この変調処理は、変換テーブル記憶 40 部153の変換テーブルが利用される(例えば4ビット から6ビットへの変換テーブル)。テーブルの変調デー タの選択を行なうには、DSV計算部148により、連 続する変調データに対するDSVが計算され、直流成分 が所定のレベル以内(0の連続数、或は1の連続数が所 定値以内)となるように選択される。また、DSV計算 結果に応じて、DC抑圧用極性反転パターンが選択され る。またシンクフレーム位置識別用コード生成部136 からは、シンクフレーム位置識別用コードが出力され る。シンクフレーム位置識別用コードは、1つのECC 50 理セクタに1行づつ分散されている。

12

ブロック内のフレームを識別するためのコードである。 【0067】変調後データ(シンクフレームデータ)と 変調関連情報 (同期コード:変換テーブル選択コード、 シンクフレーム位置識別用コード、DC抑圧用極性反転 パターンを選択するための情報等)は、一時記憶部15 0に記憶され、次に、同期コード生成・付加部146に 与えられる。同期コード生成・付加部146では、同期 コード内に図2のhの部分に示したコードが付加され る。

【0068】上記の変調後データと変調関連情報一時記 憶部150と、同期コード生成・付加部146の内容に ついては、更に後述の図9で示されている。

【0069】上記のようにシンクフレーム化されたデー タは、情報記録再生部141に供給され、光ディスクに 記録される。

【0070】光ディスクから再生されたデータは、情報 記録再生部141からPR等価回路130において、波 形等価され、AD変換器169でデジタル化される。デ ジタル化されたデータは、ビタビ復号化器156を介し て、同期コード位置抽出部145、シフトレジスタ回路 170に入力される。同期コード位置抽出部145の同 期位置抽出結果に応じて、シフトレジスタ回路170の 変調データは、復調回路152に入力され、復調用変換 テーブル記録部154の変換テーブルを用いて復調され る(例えば6ビットから4ビットへの変換)。復調され たデータからは、Data ID部とIED部抽出部1 71において、Data IDとIEDが抽出される。 Data IDは、IEDを用いてData ID部エ ラーチック部172がエラーチックを行なう。ここで は、エラーが無い場合は、ECCブロックが正常に再生 されたことである。エラーがあった場合には、例えばE CCブロックの再読み取りが実行される。

【0071】ECCブロックは、ECCでコーディング 回路162に入力されてエラー訂正処理が施される。エ ラー訂正されたデータは、ディスクランブル部159で ディスクランブルされ、元の論理セクタ情報となり論理 セクタ抽出部173で抽出される。抽出された論理セク タは、インターフェース部142を介してデータデコー ド処理部(図示せず)に送られる。

【0072】図5、図6、図7は、図1の符号cの部分 に示したデータ列が、ECCブロックとして構築される 様子を示している。図5の符号dの部分は、ECCブロ ックの各行をデータ0-0-0、0-0-1、0-0-2、…として記述している。物理セクタデータは、13 行のフレームを構築する。この物理セクタの各行には、 PI情報が付加され、最後の行は、PO情報の行であ る。そして、1つのECCブロックが複数の物理セクタ データにより構築される。PO情報は、複数の物理セク タで構築された1ECCブロック単位で作成され、各物 【0073】図7に示すように、各物理セクタデータは、1つおきに選択され、第1の小ECCブロック7-0と、第2の小ECCブロック7-1とに振り分けられる。

【0074】この例であると、物理セクタデータ(符号fの部分)のうち1つの物理セクタデータは、13行からなる。このうち1行は、PO情報の一部である。また1つの小ECCブロックは、31個の物理セクタデータからなる。62個の物理セクタデータ(2つの小ECCブロック)が、例えば、偶数セクタデータと奇数セクタ 10データに分けられて、それぞれの偶数セクタデータによるブロックと、奇数セクタデータによるブロックと、奇数セクタデータによるブロックと、奇数セクタデータによるブロックと、奇数セクタデータによるブロックのそれぞれ対してPO情報が作成されている。

【0075】図7には、物理セクタデータの配列と、このように配列された物理セクタデータと、各ECCブロックの関係を示している。図8は、物理セクタデータが情報記憶媒体9に配列されている様子を示している。第1と第2の小ECCブロックは、トラック上に配列されている物理セクタデータを1つおきに取り込んで構築される。

【0076】本発明実施例では情報記憶媒体9の高密度化を目指して極限近くまでチャネルビット間隔を短くしている。その結果、例えばd=1のパターンの繰り返しである"101010101010101010101010"のパターンを情報記憶媒体9に記録し、そのデータを情報記録再生部141で再生した場合には再生光学系のMTF特性の遮断周波数に近付いている。このため、再生信号の信号振幅はほとんどノイズに埋もれた形に成る。

【0077】従ってそのようにMTF特性の限界(遮断 30 周波数)近くまで密度を詰めた記録マークまたはピットを再生する方法として本発明実施例ではPRML (PartialResponse Maximum Likelyhood)の技術を使っている。すなわち情報記録再生部141から再生された信号はPR等化回路130により再生波形補正を受ける。AD(アナログデジタル)変換器169で基準クロック発生回路160から送られてくる基準クロック198のタイミングに合わせてPR等化回路130通過後の信号をサンプリングしてデジタル量に変換し、ビタビ復号器156内でビタビ復号処理を受ける。40

【0078】ビタビ復号処理後のデータは、従来のスライスレベルで2値化されたデータと全く同様なデータとして処理される。PRMLの技術を採用した場合、AD変換器169でのサンプリングタイミングがずれるとビタビ復号後のデータのエラー率は増加する。従ってサンプリングタイミングの精度を上げるため、本発明の情報再生装置ないしは情報記録再生装置では特にサンプリングタイミング抽出用回路(シュミットトリガー2値回路155とPLL回路174の組み合わせ)を別に持っている。

14

【0079】本発明の情報再生装置ないしは情報記録再 生装置では2値化回路にシュミットトリガー2値化回路 155を使用している所に特徴が有る。このシュミット トリガー2値化回路155は、2値化するためのスライ ス基準レベルに特定の幅(実際にはダイオードの順方向 電圧値)を持たせ、その特定幅を越えた時のみ2値化さ れる特性を持っている。従って例えば上述したように "1010101010101010101010101010"のパターンが入力された場合には信号振幅が非常に 小さいので2値化の切り替わりが起こらず、それよりも 疎のパターンである例えば"100100100100 1001001001"などが入力された場合に再生生 信号の振幅が大きくなる。したがって、シュミットトリ ガー2値化回路155では"1"のタイミングに合わせ て出力2値化信号の極性切り替えが起きる。本発明実施 例ではNRZI (Non Return to Zero Invert) 法を 採用しており、上記パターンの"1"の位置と記録マー クまたはピットのエッジ部 (境界部) が一致している。 【0080】 PLL回路174ではこのシュミットトリ ガー2値化回路155の出力である2値化信号と基準ク ロック発生回路160から送られる基準クロック198 信号との間の周波数と位相のずれを検出してPLL回路 174の出力クロックの周波数と位相を変化させてい る。基準クロック発生回路160ではこのPLL回路1 74の出力信号とビタビ複合器156の復号特性情報 (具体的には図示してないがビタビ複合器156内のパ スメトリックメモリー内の収束長(収束までの距離)の 情報)を用いてビタビ復号後のエラーレートが低くなる

ドバックを掛ける。 【0081】図2におけるECCエンコーディング回路 161、ECCデコーディング回路162、スクランブ ル回路157、デスクランブル回路159はいずれも1 バイト単位の処理を行っている。変調前の1バイトデー タを(d,k;m,n)変調規則に従って変調すると変調

ように基準クロック198(の周波数と位相)にフィー

後の長さは

【0082】従って上記の回路でのデータ処理単位を変調後の処理単位で換算すると(1)式で与えられる。図2の符号eで示す部分における、変調後のシンクフレームデータ106の処理単位は(1)式で与えられるので、図2の符号eの部分に示される同期コード110と変調後のシンクフレームデータ106間の処理の統合性を指向した場合、同期コード110のデータサイズ(チャネルビットサイズ)は(1)式の整数倍に設定する必要が有る。従って本発明実施例において同期コード110のサイズとして

$$8 \,\mathrm{Nn} \div \mathrm{m} \tag{2}$$

にして同期コード110と変調後のシンクフレームデー

タ106間の処理の統合性を確保する所に本発明の大きな特徴がある。((2)式においてNは整数値を意味する。)

本発明の実施例として今まで

d=1、k=9、m=4、n=6で説明して来たので、その値を (2) 式に代入すると同 期コード110のトータルデータサイズは

1 2 N (3) となる。

【0083】現行DVDの同期コードサイズは32チャ10ネルビットである。しかし、本発明のポイント[1]とその効果の説明で記載した理由から、同期コード110のトータルデータサイズを32チャネルビットより小さくした方がデータ処理が簡素化され、位置検出/情報識別の信頼性が向上する。従って本発明に於いては、同期コード110のトータルデータサイズは24チャネルビットにする事が望ましい。

【0084】図9では、本発明に係る同期コード110の生成と、この同期コードをシンクフレームに付加し、記録するデータ単位を作る部分(同期コード生成・付加20部146)と変調後データと変調関連情報の一時記憶部150の詳細を示している。この部分の動作は、後で図37、図38を参照して説明する。

【0085】また図10では、同期コード位置抽出部145と復調回路152の詳細を示している。この部分の動作は、後で図39を参照して説明する。

【0086】本発明の各実施例における同期コード11 0のデータサイズ (と変調後のシンクフレームデータ1 06のデータサイズ) は図23~図36にそれぞれ数値 として記載した。

【0087】図11は、図3、図4に示したPLL回路 174の動作と同期位置検出用コード121内のパター ンとの関係を示す。

【0088】図11の符号aの部分は、同期位置検出用コード121周辺のパターン内容を意味し、そのパターンが記録された情報記憶媒体9からの再生信号に基付くシュミットトリガー2値化回路155出力波形を図11の符号bの部分に示して有る。またPLL回路174の働きにより基準クロック発生回路160から出力される基準クロック198の時間的変化を図11の符号c~符40号eの部分に示した。

【0089】PLL回路174は入力信号(図11の符号bの部分)の極性切り替わりタイミングのみで基準クロック198との間の周波数/位相ずれ量を検出してフィードバックを掛ける。したがって同期位置検出用コード121の中で長い間連続して"0"が続く場所ではPLL回路174のフィードバックが掛からず、次第に基準クロック198の位相がずれてくる。

【0090】従って同期位置検出用コード121中の長い間連続して"0"が続いた後、初めて"1"が来た場 50

16

所で基準クロック198間の位相ずれ" δ 1"を検出して基準クロック198にフィードバックが掛かる。しかし、この位置で一度フィードバックが掛かった後は、次の"1"が来る場所まで位相比較が行えないので、次の"1"までの時間が長い(すなわち次の"1"が来るまでの間に挿入される"0"の数が多い)とフィードバックを掛け過ぎて逆に位相外れをお越し易くなる。

【0091】以上の理由から同期位置検出用コード12 1のパターンとして長い間連続して"0"が続き"1" が来た直後にはなるべく"0"の数が少ない状態で

"1"が来るパターンを採用してPLL回路174の位相/周波数ずれ補正性能を向上させる所に本発明の特徴がある。

【0092】本発明では現行DVDの"10001"パターンよりもPLL回路174の位相/周波数ずれ補正性能を上げるため、"1"と"1"の間に配置される"0"の個数を2個以下にしている。本発明では情報記憶媒体9の高密度化を目指して最密パターン"101"の再生信号がMTF特性の遮断周波数近傍に来ているので、再生信号の検出特性を向上させるためシュミットトリガー2値化回路155では最密パターン"101"からは極性反転を起こす2値化信号が得れないように工夫されている。従って上記の理由から同期位置検出用コード121内のパターンとして"1"と"1"の間に"0"が2個含まれるパターンを採用している。

【0093】図12(A)~図22(C)に本発明における同期コード内の構造を示す。

【0094】図12(A)の実施例は、同期コード110内を、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブル選択コード122、同期位置検出用コード121を配列し、フレーム情報(FR)として、DC抑圧用極性反転パターン124、シンクフレーム位置識別用コード123を順に配列した例である。

【0095】図12(B)の実施例は、同期コード110内に、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブル選択コード122、DC抑圧用極性反転パターン124、同期位置検出用コード121を配列し、フレーム情報(FR)として、シンクフレーム位置識別用コード123を順に配列した例である。

【0096】図13(A)の実施例は、同期コード11 0内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122、シンクフレーム位置識別用コード123を順に配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121、DC抑圧用極性反転パターン124をを順に配列した例である。

【0097】図13(B)の実施例は、同期コード110内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122、DC抑圧用極性反転パターン124、シンクフレーム位置識別用コード123を順に配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コー

ド121を配列した例である。

【0098】図13(C)の実施例は、同期コード11 0内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122、シンクフレーム位置識別用コード123、DC抑圧用極性反転パターン124、シンクフレーム位置識別用コード123を順に配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121を配列した例である。

【0099】図14(A)の実施例は、同期コード110内に、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブ10ル選択コード122、同期位置検出用コード121を配列し、フレーム情報(FR)として、シンクフレーム位置識別用コード123とDC抑圧用極性反転パターン124とを一体化させたパターンを配列した例である。

【0100】図14(B)の実施例は、同期コード11 0内に、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブ ル選択コード122とDC抑圧用極性反転パターン12 4とを一体化させたパターンと同期位置検出用コード1 21とを配列し、フレーム情報(FR)として、シンク フレーム位置識別用コード123を配列した例である。20 【0101】図15(A)の実施例は、同期コード11 0内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122とシンクフレーム位置識別用コード123を一体化させたパターンを配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121とDC抑 圧用極性反転パターン124とを配列した例である。

【0102】図15 (B) の実施例は、同期コード11 0内に、フレーム情報 (FR) として、変調時の変換テーブル選択コード122とDC抑圧用極性反転パターン124とを一体化させたパターンと、シンクフレーム位30 置識別用コード123とを配列し、パターンを配列し、同期情報 (SY) として、同期位置検出用コード121を配列した例である。

【0103】図16(A)の実施例は、同期コード11 0内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122とシンクフレーム位置識別用コード123を一体化させたパターンと、DC抑圧用極性 反転パターン124とを配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121を配列した例である。

【0104】図16(B)の実施例は、同期コード11400内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122の次に、シンクフレーム位置識別用コード123とDC抑圧用極性反転パターン124とを一体化させたパターンとを配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121を配列した例である。

【0105】図17(A)の実施例は、同期コード11 0内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122とシンクフレーム位置識別用コード123とDC抑圧用極性反転パターン124とを-50 18

体化させたパターンとして配列し、同期情報 (SY) として、同期位置検出用コード121を配列した例である。

【0106】図17(B)の実施例は、同期コード110内に、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブル選択コード122とシンクフレーム位置識別用コード123とDC抑圧用極性反転パターン124と同期位置検出用コード121を一体化させたパターンとして配列した例である。

【0107】図18(A)の実施例は、同期コード11 0内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122とシンクフレーム位置識別用コード123とを一体化させたパターンとして配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121とDC抑圧用極性反転パターン124とを一体化したパターンとして配列した例である。

【0108】図18(B)の実施例は、同期コード110内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122とシンクフレーム位置職別用コード123とを配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121とDC抑圧用極性反転パターン124とを一体化したパターンとして配列した例である。

【0109】図19(A)の実施例は、同期コード110内に、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブル選択コード122と、DC抑圧用極性反転パターン124とを配列し、この次に、同期位置検出用コード121とシンクフレーム位置識別用コード123とを一体化させたパターンとを配列した例である。

【0110】図20(A)の実施例は、同期コード110内に、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブル選択コード122と、同期位置検出用コード121と、DC抑圧用極性反転パターン124とを順に配列し、フレーム情報(FR)として、変調後のシンクフレーム位置識別コード125を配列した例である。

【0111】図20(B)の実施例は、同期コード110内に、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブル選択コード122と、DC抑圧用極性反転パターン124と、同期位置検出用コード121とを順に配列し、フレーム情報(FR)として、変調後のシンクフレーム位置識別コード125を配列した例である。

【0112】図21の実施例は、同期コード110内に、同期情報(SY)として、変調時の変換テーブル選択コード122とDC抑圧用極性反転パターン124とを一体化したパターンを配列し、この次に同期位置検出用コード121とを配列し、フレーム情報(FR)として、変調後のシンクフレーム位置識別コード125を配列した例である。

【0113】図22(A)の実施例は、同期コード11 0内に、同期情報(SY)のみとし、変調時の変換テー ブル選択コード122と、同期位置検出用コード121 と、DC抑圧用極性反転パターン124とを順に配列し た例である。

【0114】図22(B)の実施例は、同期コード110内に、同期情報(SY)のみとし、変調時の変換テーブル選択コード122と、DC抑圧用極性反転パターン124と、同期位置検出用コード121とを順に配列した例である。

【0115】図22(C)の実施例は、同期コード11 0内に、同期情報(SY)のみとし、変調時の変換テー 10 ブル選択コード122とDC抑圧用極性反転パターン1 24とを一体化したパターンを配列し、この次に同期位 置検出用コード121とを配列した例である。

【0116】上記したようにこの発明では、同期コード110の例として、変調後の変換テーブル選択コード122、同期位置検出用コード121、シンクフレーム位置識別用コード123、DC抑圧用極性反転パターン124をそれぞれ兼用することなく、別々に配置した構造がある。

【0117】またこの他に、一部を合体・兼用した構造 20 が可能である。

【0118】また図20(A),(B)、図21は変調後のシンクフレーム位置識別用コード125を変調させた構造で、それにより非変調データ領域108のチャネルビットサイズを下げて同期コード検出性能を向上させることが出来る。

【0119】図22は、後述する図29〜図32、図35などで用いられる"SY"のみの情報の具体的な構造を示したもので、この構造を採用する事で後述するように情報記憶媒体9〜のユーザデータの利用効率を上げる30ことが出来る。

【0120】次に、図23~図26に同期コード110内の具体的なビットパターン実施例を示す。

【0121】それぞれは図14(A)、図14(B)、図15(A)、図17(A)に示した同期コード110構造に対応した具体的なビットパターンを示している。図23~図26での"*"はDSV値が"0"に近付くように適宜"0"が"1"を選択することを意味している。

【0122】図23の例は、変調時の変換テーブル選択40コード122と同期位置検出用コードを組み合わせて"0"を"k+2個"続けている所に特徴がある。符号aで示す部分は、図14(A)に示した内容と同じである。変調時の変換テーブル選択コード122としては、2つのパターンが存在し、変換テーブル番号として0又は1が設定されている(符号cで示す部分)。また同期位置検出用コード121としては、12ビット、又は18ビット、又は24ビットが割り当てられる(符号bで示す部分)。シンクフレーム位置識別コードとDC抑圧用極性反転パターンを一体兼用させたパターンとして50

20

は、6 ビットが割り当てられている(符号 d で示す部分)。

【0123】パターン00010*の場合は、フレーム0を意味し、パターン00100*の場合は、フレーム1を意味し、パターン00010*の場合は、フレーム2を意味し、パターン01010*の場合は、フレーム3を意味し、パターン00*010又は0*0010の場合は、フレーム4を意味する。

【0124】上記のように同期位置検出用コード121のパターンは、"1""1"の間隔が1)変調規則で発生し得る最大長より長い部分がある、2)変調規則で発生し得る最密(最小)長を含まない(最小の次に長いパターンの場合PLL補正に有利であるからである)、

3) 変調時の変換テーブル選択コードと同期位置検出用コードを組み合せて"0"をk+2 個続けている部分を有する。

【0125】などの条件を満たしている。

【0126】図24の例は、図14(B)に示した同期コード110の構造に対応した具体的なビットパターンを示している。この例では、同期位置検出コード121の前に、変調時の変換テーブル選択コードとDC抑圧用極性反転パターンとを一体兼用させたパターンを利用している。

【0127】パターンとしては、テーブル番号0のパターンとして100*1、テーブル番号1のパターンとして010*01が設定されている(符号cで示す部分)。同期位置検出用コード121は、符号bで示す部分に記載されるように、12ビット、又は18ビット、又は24ビットが採用されている。さらにシンクフレーム位置識別用コード1123は、6ビットが割り当てられており、12パターンの中で8パターンが採用される(符号dで示す部分)。

【0128】この例でも"1""1"の間隔が1)変調 規則で発生し得る最大長より長い部分がある、2)変調 規則で発生し得る最密(最小)長を含まないという規則 を有する。

【0129】図25の例は、図15(A)に示した同期コード110の構造に対応した具体的なビットパターンを示している。この例では、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122とシンクフレーム位置識別用コード123を一体化させたパターン(6ビット割り当て)を配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121(12又は18又は24ビット)とDC抑圧用極性反転パターン124(6ビット)とを配列した例である。

【0130】シンクフレーム位置番号としては、変換テーブル0を使用したときの6つのパターンと、変換テーブル1を使用したときの6つのパターンが設定さている(符号 c で示す部分)。

【0131】同期位置検出コード121としては、符号

bで示す部分に示されるコードの何れかが採用される。 またDC抑圧用極性反転パターン124としては、6ビットが割り当てられ10010*が利用される。

【0132】この例では、同期位置検出用コード121のパターンは"1"と"1"の間隔が、1)変調規則で発生し得る最大長よりも長くする(この例では"0"が"k+2"続いている)。2)同期位置検出用コードとDC抑圧用極性判定パターンを組み合せて"0"を"2個"続けるパターンを構成する。という規則がある。

【0133】図26の例は、図17(A)に示した同期 10 コード110の構造に対応した具体的なビットパターンを示している。この例では、同期コード110内に、フレーム情報(FR)として、変調時の変換テーブル選択コード122とシンクフレーム位置識別用コード123とDC抑圧用極性反転パターン124とを一体化させたパターン(8ビット)(符号cで示す部分)として配列し、同期情報(SY)として、同期位置検出用コード121(符号bで示した部分)を配列した例である。

【0134】シンクフレーム位置番号としては、変換テーブル0を使用したときの14のパターンと、変換テー 20 ブル1を使用したときの14のパターンが設定さている (符号 c で示す部分)。また変換テーブル0と1には、DCパターンA (7種類)とDCパターンB (7種類)との分類がある。

【0135】この実施例においても同期位置検出用コード121のパターンは"1" と"1" の間隔が、1)変調規則で発生し得る最大長よりも長くする(この例では"0"が"k+2"続いている)。2)変調規則で発生し得る最密(最小)長を含まない("0"を"2個"続けるパターンを構成する)。という規則がある。

【0136】図27~図35に本発明における1物理セクタ内の同期コード配置方法の各種の実施例を示す。図27~図35のbは図2の符号eの部分に示した直線上に記載した同期コード110と変調後のシンクフレームデータ106の並びをマトリックス(行列)状に並び替えて見易くしたものである。

【0137】本発明の実施例の応用例として同期コード 内構造は図12~図22に示すように各種の構造を取 る。図27~図35に用いられる同期コード110内の 具体的構造と図12~図22に示す構造との対応を取る40 ため、図12~図22に示す各構造内での各部分を統合 して"SY""SY*""FR*"(*は数字を表す) と言うグループでまとめ、各部分と前記まとめたグルー プ間の対応を図12~図22内に示した。

【0138】例えば図27の同期コード110の部分は "SY" "FR*"の順で並んでいるので、図12 (A),図12(B)、図14(A)、図14(B) と、図20(A),図20(B),図21の全ての構造 が図27に示した同期コード110内の構造として対応 する。 22

【0139】図27と図33の構造の場合は"SY"の後ろに"FR*"が来ているので、図10に示した同期位置検出用コード検出部182で、"SY"から同期コード110位置を検出した後、その直後に来る"FR*"を可変コード転送部184を経由してシンクフレーム位置識別用コード内容の識別部185に転送する。これにより、同期コード110の物理セクタ内の位置を割り出す。

【0140】図28の構造の場合は"SY"の前に"FR*"が配置されているので、可変コード転送部183を経由してシンクフレーム位置識別用コード内容の識別部185に転送し、同期コード110の物理セクタ内の位置を割り出す。

【0141】図29~図32の構造の場合は、同期コード110内の半分が、シンクフレーム位置識別用コードが含まれない"SY"のみの情報となっている。ここでは内蔵されたDC制御用極性反転パターン124により変調後データに対するDSV値補正のみを行っている。

【0142】上記の図29~図32の構造の場合は、

"SY"の部分のサイズが他の同期コード110と同様の24ビットにされている。しかし、"SY"の機能が限定されているため、この部分のサイズを小さくして1物理セクタ内の同期コード110に使用するトータルビット数を減らしている。これにより、情報記憶媒体9へのユーザデータの利用効率の向上(1物理セクタ内の変調後のシンクフレームデータ106の占有率を向上)させる事が出来る効果が有る。本発明の他の応用例として更にこの利用効率向上の効果を高めるために従来のDVDにおける1物理セクタ内に挿入する同期コード110数26個を図33のように半減させて13個とする方法がある。

【0143】図34と図35に本発明における1物理セクタ内の同期コード配置方法に関する他の実施例を示す。

【0144】図35の構造は、同期コード内の構造が図17(B)、図19(A),図19(B)のいずれかの構造を持ち、また、図34の構造は、図13(A)~(C)、図15(A)、図15(B),図16(A),図16(B),17(A),図18(A),図18(B)のいずれかの構造をもつ。しかしこの図35の構造と、図34の構造とは、実質的な(他のコード/パターンと兼用された)シンクフレーム位置識別用コード123に対応したシンク位置番号115の組み合わせ・配置順は同じものである。

【0145】図35の"SY0"あるいは図34の"FR0"を同一物理セクタ内の最初の位置に配置するだけで無く、同じ"SY0"あるいは"FR0"を他の場所(2番目、5番目、7番目、14番目、15番目、18番目、20番目)にも配置している所に本発明の大きな特徴がある。また1物理セクタ内を完全に2分割(変調

後のシンクフレームデータ106-12の最後部分を境 界として2分割) した時に "SYO" または "FRO" の配置位置が前記2分割前後で完全に一致している所に 次の特徴がある。

【0146】つまり変調後のシンクフレームデータ10 6-0の直前に "SYO" または "FRO" が存在し、 それに対応して変調後のシンクフレームデータ106-13の直前に "SYO" または "FRO" が存在する。 また変調後のシンクフレームデータ106-1の直前に "SYO" または "FRO" が存在し、それに対応して 10 変調後のシンクフレームデータ106-14の直前に "SY0"または"FR0"が存在する。さらに変調後 のシンクフレームデータ106-4の直前に"SYO" または"FRO"が存在し、それに対応して変調後のシ ンクフレームデータ106-17の直前に"SYO"ま たは"FRO"が存在する。

【0147】このように1物理セクタを2分割して2分 割した前後で"SY0"または"FR0"を対称に配置 すると、物理セクタ内の任意の位置で"SYO"または "FRO"が検知された場合、変調後のシンクフレーム 20 データ106の配置位置割り出し対象の範囲が従来の2 6通りではなく、その半分の13通りとなる。これは、 変調後のシンクフレームデータ106の配置位置割り出 し処理が簡素化されることを意味する。

【0148】また同時に2分割した前後で"SY1"ま たは "FR1" と "SY2" または "FR2" の配置が 対称かつ逆転された配置になっている。つまり変調後の シンクフレームデータ106-2の直前に"SY1"ま たは"FR1"が存在し、それに対応した対称位置にあ る変調後のシンクフレームデータ106-15の直前に 30 は1と2が入れ替わった "SY2" または "FR2" が 存在する。また変調後のシンクフレームデータ106-11の直前に "SY2" または "FR2" が存在し、そ れに対応した対称位置に有る変調後のシンクフレームデ ータ106-24の直前には今度は2と1が入れ替わっ た "SY1" または "FR1" が存在する。

【0149】このように物理セクタを2分割して前後の 配置を見ると"SY0"または"FR0"は前後で対称 な位置に配置され、 "SY1" または "FR1" と "S Y 2" または "F R 2" は前後で対称でかつ1と2が入 40 れ替わった位置に配置されている。この配置を取る事で "SYO"、"SY1"、"SY2"の3種類または "FRO" "FR1" "FR2" の3種類のみを配置す ることで同期コード110の連続配置順を調べるだけで 現在再生中の変調後のシンクフレームデータ106の位 置を割り出す事が可能となる。

【0150】次に、図34、図35に示した同期コード 配置方法に対して複数同期コード110での前後の情報 の並びを利用して現在再生中のデータの物理セクタ内の

24

る。なお図37乃至図41では、図3、図4に示した装 置の動作例を説明しているが、これについては後述す る。

【0151】図36に示すようなビタビ復号器156 (図4参照)の出力データは、同期コード位置検出部1 45に転送され(図42のステップST51)、ここで で同期コード110の位置を検出する対象とされる。つ まりコンパレータからなる同期位置検出用コード検出部 182で、パターンマッチング法により同期位置検出用 コード121の位置を検出する(図42のステップST 52)。

【0152】その後、検出された同期コード110の情 報は、制御部143を経由して図36に示すようにメモ リー部175に順次保存される。つまりステップST5 2の検出タイミングを利用してシンク振れ無位置識別用 コード内容の識別部185,1865により、シンクフ レーム位置識別用コード123の情報を抽出し、制御部 143を介してメモリー部175に抽出履歴情報を記録 する(図42のステップST53)。

【0153】同期コード110の位置が分かれば、ビタ ビ復号器156から出力されたデータの内変調後のシン クフレームデータ106のみを抜き出してシフトレジス 夕回路170へ転送できる。つまりステップST52の タイミングを利用して変調後のシンクフレームデータ1 06のみを抽出し、遅延させてタイミングを合せるため に変調後のシンクフレームデータ106をシフトレジス 夕回路170に転送する(図42のステップST5 4)。

【0154】次に制御部143はメモリー部175内に 記録された同期コード110の履歴情報を読み出し、シ ンクフレーム位置識別用コードの並び順を識別する(図 42のステップST55)。そして、シフトレジスタ回 路170内に一時保存された変調後のシンクフレームデ ータ106の物理セクタ内の位置を割り出す(図42の ステップST56)。つまり、制御部143内では、識 別したシンクフレーム位置識別用コードの並び順に対し て、例えば、図34、又は図35に示した並び順のデー タから、シフトレジスタ回路170に転送した変調後の シンクフレームデータ106の物理セクタ内での位置を 割り出す。

【0155】次に必要に応じてシフトレジスタ回路17 0に転送した変調後のシンクフレームデータ106を復 調回路152へ転送して復調を開始する(ステップST 57)

【0156】例えば図36に示すようにメモリー部17 5に保存された同期コード110の並びが "FRO→F $R2 \rightarrow FR1$ " $\sharp k$ t " $SY0 \rightarrow SY2 \rightarrow SY1$ " kら、 "FRO" または "SYO" の直後には "変調後の シンクフレームデータ106-6"が存在し、"FRO 位置を割り出す方法を図36と図42を用いて説明す 50 →FRO→FR1"または "SYO→SYO→SY1"

なら "FRO" または "SYO" の直後には "変調後の シンクフレームデータ106-0"が存在すると割り出 す事が可能となる。

【0157】このように物理セクタ内の位置を割り出 し、希望の位置の変調後のシンクフレームデータ106 がシフトレジスタ回路170内に入力された事が確認出 来た場合には、そのデータを復調回路152に転送して 復調を開始する(図30ST57)。

【0158】図37は、図11~図13に示すような同 期コードを採用した場合のデータ変換処理を説明するた 10 めに示している。

【0159】ステップST1では、インターフェース部 142にて記録すべき論理セクタ情報103を受信す る。次のステップST2では、Data ID発生部1 65にてセクタ毎のData ID情報とIED情報を 生成する。次のステップST3では、Data ID、 IED、CPR MAI、EDC付加部168にて図1 の符号cの部分または図5の符号cの部分に示すデータ 配置を作成する。

【0160】さらにステップST4では、クランブル回20 路157により論理セクタ情報103に対してスクラン ブル処理を行う。ステップST5では、ECCエンコー ディング回路161にて図5、図6、図7に示す構造の ECCブロックを構成する。

【0161】次にステップST6では、ECCエンコー ディング回路161内で作成したECCブロックを構成 する物理セクタ内を26分割もしくは13分割して図1 の符号dの部分に示すようにシンク・フレーム・データ 105に分ける。

【0162】次のステップST8では、変調回路15130 内でシンク・フレーム・データ105単位で変調し、そ の結果を変調後データの一時記憶部139へ転送する。

【0163】(1)変調時にはDSV値計算部148に て逐次DSV値を計算し、その値を元に変調時の変換テ ーブル記憶部153内から変調に利用するテーブルを選 択し、その変換テーブル選択情報192を変調時に採用 した変換テーブル選択情報記憶部133に転送する。

【0164】(2)同時に変調時に計算されるDSV値 情報191の内、シンク・フレーム・データ105毎の 差分値をシンク・フレーム・データ105単位のDSV 40 差分履歴記憶部131へ転送する。

【0165】次のステップST9では、変調時に採用し た変換テーブル選択情報記憶部133から転送されたデ ータを元に変調時の変換テーブル選択コード生成部13 4内で変調時の変換テーブル選択コード122を設定す る。

【0166】そして次のステップST10では、同期位 置検出用コード生成部136にて同期位置検出用コード 121を生成する。

26

138で合成した後の情報記録生成部141で記録する データに対するDSV計算結果(DSV値計算部149 出力)とシンク・フレーム・データ105単位のDSV 差分履歴記憶部131の出力結果を基にDC抑圧用極性 反転のパターン決定部132内でDC抑圧用極性反転パ ターン124を設定する。

【0168】次のステップST12では、シンクフレー ム位置職別用コード生成部135にてシンクフレーム位 置識別用コード123を生成する。

【0169】さらに次のステップST13では、同期コ ード110生成部137でST9~ST12で生成した データを合成して同期コード110を生成する。

【0170】次のステップST14では、記録データ合 成部138で同期コード110生成部137で作成した データと変調後のデータの一時記憶部139に記録され たデータを合成して図2の符号eの部分、または図26 ~図32に示したデータ配置を作成する。

【0171】次に、ステップST14で作成したデータ を情報記録再生部141へ転送し、情報記憶媒体9に転 送すると共に、そのデータに対してDSV値計算部14 9で逐次DSVの値を計算し、その結果をDC抑圧用極 性反転パターン決定部132へ転送する。

【0172】図38は、図14~図19に示すような同 期コードを採用した場合のデータ変換処理を説明するた めに示している。

【0173】ステップST1では、インターフェース部 142にて記録すべき論理セクタ情報103を受信す る。ステップST2では、Date ID 発生部165にてセ クタ毎の Date ID 情報とIED情報を生成する。次の ステップST3では、DataID、IED、CPR_ MAI、EDC付加部168にて図1の符号cで示す部 分または図5の符号cで示す部分に示すデータ配置を作 成する。

【0174】ステップST4で、クランブル回路157 により論理セクタ情報103に対してスクランブル処理 を行う。次のステップST5では、ECCエンコーディ ング回路161にて図5の符号cで示す部分、図6、図 7の符号h、iの部分に示す構造のECCブロックを構 成する。

【0175】次のステップST6では、ECCエンコー ディング回路161内で作成したECCブロックを構成 する物理セクタ内を26分割もしくは13分割して図1 の符号dの部分でに示すようにシンク・フレーム・デー タ105に分ける。

【0176】ステップST7では、図2の符号eの部 分、又は、図26の符号bで示す部分、図27~図3 1、図32に示すように1物理セクタ内の各変調後のシ ンク・フレーム・データ106の位置に対応したシンク フレーム位置識別コードをシンク・フレーム位置識別用 【0167】ステップST11では、記録データ合成部 50 コード発生部136で作成する。このシンクフレーム位 置識別コードは、変調回路151内で図1の符号 d で示す部分の各シンク・フレーム・データ105の先頭に配置する。

【0177】次のステップST8'では、変調回路15 1内でシンク・フレーム・データ105単位で先頭に配置したシンクフレーム位置識別コードを含めて変調処理を行う。

【0178】(1)変調時にはDSV値計算部148に て逐次DSV値を計算し、その値を元に変調時の変換テ ーブル記憶部153内から変調に利用するテーブルを選 10 択し、その変換テーブル選択情報192を、変調時に採 用した変換テーブル選択情報として、記憶部133に転 送する。

【0179】(2)同時に変調時に計算されるDSV値情報191の内、シンク・フレーム・データ105毎の差分値をシンク・フレーム・データ105単位のDSV差分履歴記憶部131へ転送する。

【0180】次のステップST9では、変換テーブル選択情報記憶部133から転送されたデータを元に変調時の変換テーブル選択コード生成部134内で、変調時の20変換テーブル選択コード122を設定する。

【0181】ステップST10では、同期位置検出用コード生成部136にて同期位置検出用コード121を生成する。

【0182】ステップST11では、記録データ合成部 138で合成した後のデータであって、情報記録再生部 141で記録するデータに対し、DSV計算結果(DS V値計算部149出力)とシンク・フレーム・データ1 05単位のDSV差分履歴記憶部131の出力結果を基 に、DC抑圧用極性反転パターン124を設定する。D30 C抑圧用極性反転パターン124は、DC抑圧用極性反 転パターン決定部132内で設定される。

【0183】ステップST13では、同期コード110 生成部137でステップST9~ST11で生成したデ ータを合成して同期コード110を生成する。

【0184】ステップST14では、記録データ合成部 138で同期コード110生成部137で作成したデー タと変調後のデータの一時記憶部139に記録されたデ ータを合成して図2の符号eで示す部分、または図26 ~図32に示したデータ配置を作成する。

【0185】そしてステップST15では、ステップST14で作成したデータを情報記録再生部141へ転送し、情報記憶媒体9に転送すると共に、そのデータに対してDSV値計算部149で逐次DSVの値を計算し、その結果をDC抑圧用極性反転パターン決定部132へ転送する。

【0186】図39は、本発明の装置において、単純に 情報を再生するときのデータ変換処理を説明するために 示している。

【0187】ステップST21で、インターフェース部 50 示す部分の同期コード110、及び変調後のシンクフレ

28

142で情報記憶媒体9から再生すべき範囲の指示を受信する。次のステップST22で、情報記録再生部141で図2の符号eの部分に示す同期コード110変調後のシンクフレームデータ106が混在されたデータを再生し、再生されたデータをそのままシフトレジスター回路181へ転送する。次のステップST23では、コンパレーター回路から構成される同期位置検出用コード検出部182で同期位置検出用コード121が転送されるタイミングを検出する。

【0188】ステップST24で、ステップST23の 検出タイミングを元に可変コード転送部183で変調時 の変換テーブル選択コード122を抽出し、変調時の変 換テーブル選択コード識別部187へ転送する。

【0189】ステップST25では、変調時の変換テーブル選択コード識別部187では変換テーブル選択コード122から変換テーブル選択情報196を解読してその解読結果を復調用変換テーブル選択・転送部189へ転送する。

【0190】ステップST26では、情報記録再生部141から転送されたデータに対して同期コード位置抽出部145内、又は復調回路152内にある識別部(シンクフレーム位置識別用コード内容の識別)185,186で、ステップST23の検出タイミングを元に、シンクフレーム位置識別用コード123の情報を読取る。そして図42に示した方法により、変調後のシンクフレームデータ106の位置を割り出し、ステップST24で転送されたデータを利用して復調処理を行う。

【0191】次にステップST27では、ECCデコーディング回路62にてエラー訂正を行う。ステップST28では、デスクランブル回路159によりデスクランブル処理を行う。

【0192】そして、ステップST29で、論理セクタ 情報抽出部173内でData ID, IED, CPR _MAI、EDCを削除し、論理セクタ情報103のみ をインターフェース部142を介して外部に転送する。

【0193】図40は、図11~図13に示すような同期コードを採用し、情報記録媒体の所定位置へアクセスが行なわれた場合の制御動作を説明するために示している。

【0194】ステップST31では、インターフェース 部142で情報記憶媒体9から再生すべき範囲の指示を 受信する。ステップST32で、制御部143内でステップST31で受信した情報を元に情報記憶媒体9上の 再生開始セクタに対応したData ID 1の値を算出する。

【0195】ステップST33で、制御部143は情報記録再生部41を制御して情報記憶媒体9上のおよその再生開始位置から情報再生を開始させる。次のステップST34では、情報記録再生部141で図2の符号eでデオ報会の同期フード110、Fが雰囲後のシングスプレ

ームデータ106が混在されたデータを再生し、再生されたデータをそのままシフトレジスター回路181へ転送する。

【0196】次のステップST35では、同期位置検出用コード検出部182で同期位置検出用コード121が転送されるタイミングを検出する。ステップST36では、ステップST35の検出タイミングを利用し、変調時の変換テーブル選択コード識別部187は、変換テーブル選択情報196を解読し、その解読結果を復調用変換テーブル選択・転送部189へ転送する。

【0197】そしてステップST37は、ステップST35の検出タイミングを利用し、可変コード転送部183または184に存在するシンクフレーム位置識別用コード123の情報を読取る。そして、図42に示した方法により、現在再生中のシンクフレームデータ106が、物理セクタ内のどの位置に存在するかを判別し、その結果を制御部143へ転送する。

【0198】次のステップST40では、物理セクタ内の最初のシンクフレームデータ106-1の位置かどうかを判定する。

【0199】判定結果がハイであれば、ステップST4 1で、ステップST35の検出タイミングを利用して物理セクタ内の最初のシンクフレームデータ105-0の 先頭位置に存在するData ID 1-0とIED2 -0情報を、Data ID部とIED部抽出部171 へ転送する。判定結果がいいえであれば、ステップST34に戻る。

【0200】ステップST42では、Data ID部のエラーチェック部172でIDE2の情報を利用して検出したData ID1情報にエラーが無いかチェック 30 する。

【0201】そして、Data ID 1にエラーが有るかどうかをステップST43で決定し、ある場合、ステップST44で、ECCデューディング回路162でエラー訂正処理後のData ID 1を抽出する。Data ID 1にエラーがない場合、ステップST45で、情報記憶媒体9上の予定のトラック上をトレース中かどうかを判定する。この判定結果がはいの場合、ステップST46で、情報記憶媒体9からの情報再生を開始する。逆にいいえの場合は、ステップST47で、再40生結果のData ID 1の値と再生開始予定セクタのData ID 1との間の差分値から情報記憶媒体9上のトラックずれ量を制御部143内で算出し、ステップST33に戻る。

【0202】図41は、図14〜図19に示すような同期コードを採用し、情報記録媒体の所定位置へアクセスが行なわれた場合の制御動作を説明するために示している

【0203】ステップST31で、インターフェース部 142で情報記憶媒体9から再生すべき範囲の指示を受50 -30

信する。ステップST32で、制御部143内で、ステップST31で受信した情報を元に情報記憶媒体9上の再生開始セクタに対応したData ID 1の値を算出する。

【0204】ステップST33で、制御部143は情報 記録再生部41を制御して情報記憶媒体9上のおよその 再生開始位置から情報再生を開始させる。

【0205】次のステップST34で、情報記録再生部141で図2の符号eの部分の同期コード110、及び変調後のシンクフレームデータ106が混在されたデータを再生し、再生されたデータをそのままシフトレジスター回路181へ転送する。

【0206】ステップST35で、同期位置検出用コード検出部182で同期位置検出用コード121が転送されるタイミングを検出する。

【0207】ステップST36では、ステップST35の検出タイミングを利用し、変調時の変換テーブル選択コード識別187で変換テーブル選択情報196を解読し、その解読結果を復調用変換テーブル選択・転送部189へ転送する。

【0208】次のステップST38で、ステップST35の検出タイミングと、ステップST36で得た変換テーブル選択情報196を利用して、復調回路152内で変調後のシンクフレームーデータ106の先頭から復調を行う。この時、図14(A)、図14(B)、図15(A)に示すように変調後のデータ領域107の先頭に有る"変調後のシンクフレーム位置識別用コード125"から復調する。

【0209】次にステップST39では、シンクフレーム位置識別用コード内容の識別部186内で復調後のシンクフレーム位置識別用コード123の内容を解釈し、図42に示した方法によりシンクフレームデータ106の位置を割り出す。

【0210】そしてステップST40において、割り出した位置が、物理セクタ内の最初のシンクフレームデータ106-1の位置かを判定する。異なる場合は、ステップST34に戻る。判定結果がはいの場合、ステップST35の検出タイミングを利用して物理セクタ内の最初のシンクフレームデータ105-0の先頭位置に存在するData ID 1-0とIED2-0情報をData ID 1部とIED部抽出部171へ転送する(ステップST41)。

【0211】次にステップST42で、Data ID 部のエラーチェック部172ではIDE2の情報を利用して検出したData ID 1情報にエラーが無いかチェックする。

【0212】ステップST43で、Data ID 1 にエラーが有るかどうかを決定する。エラーがあった場 合、ステップST44で、ECCデコーディング回路1 62でエラー訂正処理後のData ID 1を抽出す る。ステップST44でエラーが無かった場合は、情報 記憶媒体9上の予定のトラック上をトレース中かどうか を判定する。この予定のトラック上をトレース中であれ ば、情報記憶媒体9からの情報再生を開始する(ステッ プST46)。

【0213】このステップST46での再生結果のData ID 1の値と再生開始予定セクタのData ID 1との間の差分値から情報記憶媒体9上のトラックずれ量を制御部143内で算出する(ステップST47)。

【0214】上記したようにこの発明によると、「同期コード内が複数の内容を持ったコードに分割されている」。つまり、第1の記録単位(物理セクタ5)で情報記憶媒体に対して情報を記録すると共に上記第1の記録単位内に複数の同期コードを配置している。そして、上記同期コードは上記複数の同期コード内に共通な固定コード領域(111)と少なくとも2個の同期コード間で異なる可変コード領域(112、113)とを持ち、上記固定コード領域(121)には同期位置検出用コード(121)が記録され、上記可変コード領域(112、20113)には少なくとも変調時の変換テーブル選択コード(122)とシンクフレーム位置識別用コード(123)の内いずれかが記録されている。

【0215】これにより、32種類の同期コードパターンに対して32種類のパターンマッチングにより同期コード検出する必要の有った従来DVDと比べ、本発明では固定コード領域内の1種類の同期位置検出用コードパターンのみを検出するだけで同期コードの検出が可能となる。このため、同期コードの検出が非常に簡単かつ容易で、しかも高速に行える。また、本発明では可変コー30ド領域内も変換テーブル選択コードとシンクフレーム位置識別用コードに分かれているため、変換テーブル選択情報とシンクフレーム位置情報を容易かつ高速に抽出が可能となる。結果、情報記憶媒体上に記録されたデータに対する再生処理速度の高速化が図れると共に(各種コードの抽出が容易なために)情報再生装置ないしは情報記録再生装置の低価格化が可能となる。

【0216】またこの発明は、「同期位置検出用コード内に"0"が2個のみ続くパターンが含まれている」。つまり、第1の記録単位(物理セクタ5)で情報記憶媒40体に対してユーザ情報を(d,k;m,n)の変調規則に従って変調した後の形式で記録する。また上記第1の記録単位内に複数の同期コードを配置し、上記同期コードは上記複数の同期コード内に共通な固定コード領域(11)と少なくとも2個の同期コード間で異なる可変コード領域(112、113)とを持つ。そして上記固定コード領域(121)には同期位置検出用コード(121)が記録され、さらに上記同期位置検出用コード(121)には"0"がk+2個連続するパターンと"0"が2個連続するパターンの組み合わせパターンが含まれ50

32

【0217】これにより、(d, k; m, n)の変調規則に従って変調後のユーザ情報が情報記憶媒体上に記録された場合、変調後のユーザ情報内には存在し得ない

「"0"が k + 2個連続するパターン」を同期位置検出 用コードに採用する事で同期コードと変調後のユーザ情報データとの識別が容易となる。ところが"0"の連続 個数が増加すると情報再生装置内のPLL (Phase Lock Loop)が外れ易くなる。そのため、「"0"が k + 2個連続するパターン」の直後に"0"が2個のみ続くパターンを配置する事でPLLのずれを高速に補正可能となる。

【0218】また高密度化を目指して変調後のビット長を短くし、"d=1" としてデータ再生系にPRMLを用いた場合には"0"が1個のみの所からの再生信号振幅は非常に小さく、安定に2値化が不可能となる。そのため、"0"が2個連続して続くパターンを配置する。

【0219】これにより(1)この位置からの再生信号 振幅がある程度大きく、2値化後の信号が安定する(精度良く検出可能)。(2) "0"が長く続く事で生じる PLLの位相のずれ量を高速で補正可能とするが可能になる。

【0220】この発明の装置では、さらに同期コードの 並び順を監視し、トラック外れなどの異常検出機能を設 けることも容易である。

【0221】図43にはその一例を示している。これは 制御部143に設けられるアルゴリズムによっても可能 である。ステップST61では、外部からの操作入力、 或は制御入力により、情報記録媒体から再生すべき範囲 の指示を、インターフェース受信する。すると、図40 又は図41に示したフローにより、情報記録媒体上の再 生開始位置へのアクセスが実行され、データ再生が開始 される (ステップST62)。 次に図39に示した手順 に従い、連続再生が実行される(ステップST63)。 次に、制御部143内では、次に検出される予定の同期 コード110の継続組み合せを予測する (ステップST 64)。図42のフローに従った方法で、同期コード1 10の履歴情報を読み出し、ステップST64で予測し た組み合せてと比較する (ステップST66)。ここで 比較、履歴情報が予測した組み合せと一致すれば、情報 記憶媒体上の予定のトラック上をトレースしているもの と判断し、ステップST63に戻り、不一致であれば、 ステップST62に戻る。

【0222】次に再生されるべき同期コードの予測内容 としては、フレーム情報の予測、つまりフレーム位置を 示すコードの組み合せを予測する方法がある。

【0223】また、この発明は上記の実施形態に限るものではない。同期コードの特に固定領域の内容(同期位置検出用コード)は、常に同じ内容で記録再生装置で取り扱われるように説明した。しかし、あるかのように記

録装置、再生装置では、同期位置検出用コードとして複 数種類を切り替えて使用するようにしてもよい。例え ば、記録再生装置に同期位置検出用コードのデフォルト 設定機能、選択設定機能を設け、特定のユーザのみが同 期位置検出用コードを選択できるようにしてもよい。通 常はデフォルトの同期位置検出用コードが使用される。 このようにすると、特定のユーザのみが、使用した同期 位置検出コードを知っているので、再生情報を得ること ができるようにすることができる。

[0224]

【発明の効果】以上説明したようにこの発明によれば、 同期コードの位置検出に関する簡素化を図ると共に同期 コードの検出信頼性を向上させることが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】この発明に係るシンクフレームデータの構成要 素の説明図。

【図2】シンクフレームデータに同期コードが付加され たときのデータ構造と同期コードの内容の例を示す説明

【図3】この発明に係る情報記録再生装置の記録系を示 20 す説明図。

【図4】この発明に係る情報記録再生装置の再生系を示 す説明図。

【図5】この発明に係るデータであり、物理セクタデー タの構造を説明するために示した説明図。

【図6】上記物理セクタデータとECCブロックとの関 係を示す説明図。

【図7】上記物理セクタデータとECCブロックとの関 係を示す説明図。

【図8】上記物理セクタデータと情報記録媒体との関係 30 を示す説明図。

【図9】この発明に係る情報記録再生装置の同期コード 生成・付加部の構造を示す説明図。

【図10】この発明に係る情報記録再生装置の同期コー ド位置検出部周辺の構造を示す説明図。

【図11】この発明における同期コード位置検出用コー ドの説明図。

【図12】この発明に係る同期コードの構造の例を示す 説明図。

【図13】この発明に係る同期コードの構造の他の例を40 示す説明図。

【図14】この発明に係る同期コードの構造の更に他の 例を示す説明図。

【図15】この発明に係る同期コードの構造のまた他の 例を示す説明図。

【図16】この発明に係る同期コードの構造の更に他の 例を示す説明図。

【図17】この発明に係る同期コードの構造のまた他の 例を示す説明図。

【図18】この発明に係る同期コードの構造の更に他の50

34

例を示す説明図。

【図19】この発明に係る同期コードの構造のまた他の 例を示す説明図。

【図20】この発明に係る同期コードの構造の更に他の 例を示す説明図。

【図21】この発明に係る同期コードの構造のまた他の 例を示す説明図。

【図22】この発明に係る同期コードの構造の更に他の 例を示す説明図。

【図23】この発明に係る同期コードの具体的ビットパ ターンの例を示す説明図。

【図24】この発明に係る同期コードの具体的ビットパ ターンの他の例を示す説明図。

【図25】この発明に係る同期コードの具体的ビットパ ターンの更に他の例を示す説明図。

【図26】この発明に係る同期コードの具体的ビットパ ターンのまた他の例を示す説明図。

【図27】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係の例を示す説明図。

【図28】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係の他の例を示す説明図。

【図29】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係の更に他の例を示す説明図。

【図30】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係のまた他の例を示す説明図。

【図31】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係の更に他の例を示す説明図。

【図32】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係のまた他の例を示す説明図。

【図33】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係の更に他の例を示す説明図。

【図34】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係のまた他の例を示す説明図。

【図35】この発明に係る同期コードと変調後シンクフ レームデータとの配列関係の更にまた他の例を示す説明 図。

【図36】本発明に係る同期コード内のシンクフレーム 位置識別用コードの並び順から1物理セクタ内のシンク フレーム位置を割り出す方法を説明するために示した説

【図37】図11~図13に示すような同期コードを採 用した場合のデータ変換処理を説明するために示したフ ローチャート。

【図38】図14~図19に示すような同期コードを採 用した場合のデータ変換処理を説明するために示したフ ローチャート。

【図39】本発明の装置において、単純に情報を再生す るときのデータ変換処理を説明するために示したフロー チャート。

【図40】図11~図13に示すような同期コードを採

用し、情報記録媒体の所定位置へアクセスが行なわれた 場合の制御動作を説明するために示したフローチャー ト。

【図41】図14~図19に示すような同期コードを採用し、情報記録媒体の所定位置へアクセスが行なわれた場合の制御動作を説明するために示したフローチャート。

【図42】本発明に係る情報記録再生装置における複数の同期コードの並び順から物理セクタ内のシンクフレームを割り出す方法を示すフローチャート。

【図43】本発明に係る情報記録再生装置における複数 の同期コードの並び順からトラック外れなどの異常検出 方法を説明するために示したフローチャート。

【符号の説明】

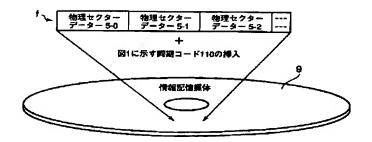
103-0、103-1、103-30、103-31 …論理セクタ情報、105-0~105-3、105-23~105-25…シンクフレームデータ、110-0~110-3、110-23~110-25…同期コード、122…変調時の変換テーブル選択コード、124 36

*1…同期位置検出用コード、123…シンクフレーム位 置職別用コード、124…DC抑圧用極性反転パター ン、130…PR等化回路、136…シンクフレーム位 置識別用コード生成部、141…情報記録再生部、14 2…インターフェース部、143…制御部、145…同 期コード位置抽出部、146…同期コード生成・付加 部、150…変調後データと変調関連情報の一時記憶 部、151…変調回路、152…復調回路、153…変 調時の変換テーブル記憶部、154…復調用変換テーブ ル記録部、155…シュミットトリガ2値化回路、主ニ ット156…ビタビ復号器、157…スクランブル回 路、159…デスクランブル回路、160…基準クロッ ク発生回路、162…ECCでコーディング回路、16 5…Data ID 発生部、167…CPR_MAI データ発生部、168…Data ID, IED, CP R_MAI、EDC付加部、170…シフトレジスタ回 路、171…、Data ID部とIED部抽出部、1 74…PLL回路、175…メモリ部、173…論理セ クタ情報抽出部。

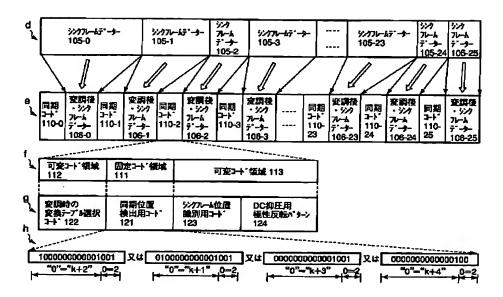
【図1】

a,	Ł″デオパ ッ ク 10	1a	1-7 °-14∩°	ック 102	а :::	£';'#	777 10	01b		·7·4/	לכ"ו לכ"ו	c
p~[論理t//>-情報 1(03-0	含理セクター 情	報 10:	3-1	验理 t//	情報 1	09-	30 iàu	129 (1	育報 103	31 :::
a IE	IED または	1 27727 5 後・論理 194-0-0-0-0	スクラファル 後・論理報 104-0-0- 0-1	門領部 000	スケランフ*ル 後・論理報 104-0-0- 1-0	スクランフ *ル 後・論理 セクター情報 104-0-0- 1-1	PI 情報 PIO- 0-1		スプランプル 使・論理 セプター情報 104-0-0- 11-1	PI 情報 PIO- 0-11	PO 情報 PO 0- 0-0	PO 情報 PO 0- 0-1
d 🗽	<i>₹/1776</i> ~4₹* -\$ -	105-0	ジンケフレー&5 105-1	;g	ジク ブレーム デーナ 105-2	シンクフレーム フ 105-3	·-9-		シンケフレー Lif 105-23	9-	ジンク フレーム デューサー 105-24	ን/ሳ 기/→ል 5°-ታ- 106-25

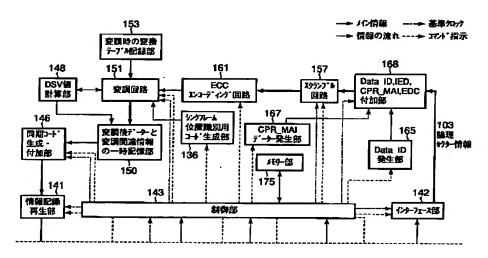
【図8】



【図2】



【図3】

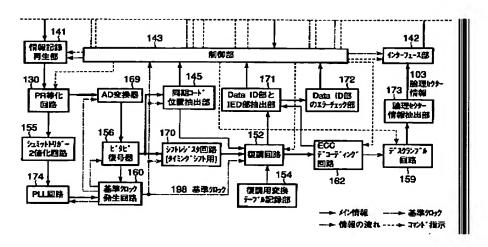


【図12】

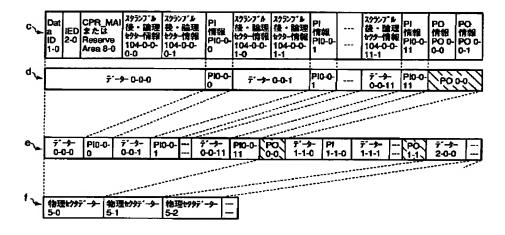
	同期コード 110					
(A)	可変コード領域 112	固定コード領域 111	町変コ-	- ド領域 113		
	変闘時の変換テーブル 選択コード 122 SY	同期位置検出用 コード 121	DC抑圧用極性反転 パターン 124	シンクフレーム位置機別用 コード 123		

i	周期コード 110				
(B)	可変コード	領域 112	固定コード領域 111	可変コード領域 113	
`-,	変調時の変換テーブル 選択コード 122	DC抑圧用極性反転 パターン 124	: 同期位置検出用 コード 121	シンクフレーム位置識別用 コード 123	
		I I SY I I I I I		/////FR*////	

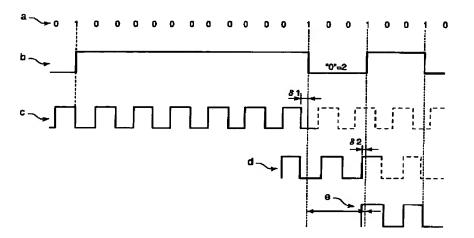
【図4】



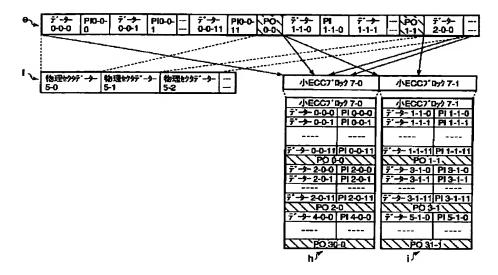
· 【図5】



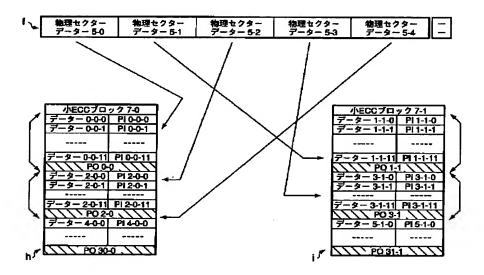
【図11】



【図6】



【図7】

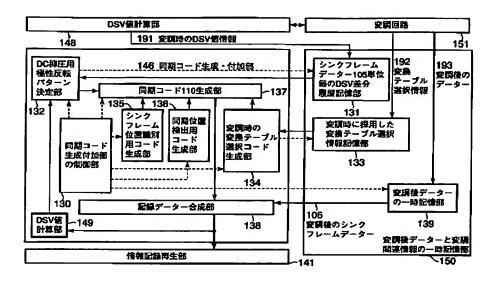


【図14】

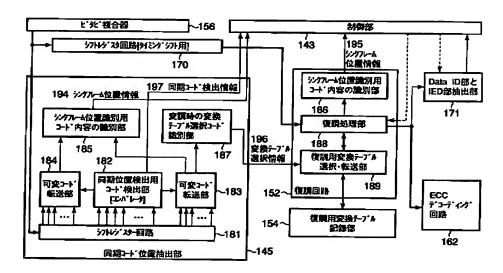
	同期コード 110					
	可変コード領域 112	固定コード領域 111	可変コード領域 113			
(A)	変闘時の変換テーブル 選択コード 122	同期位置検出用 コード 121	シンクフレーム位置識別用コードとDC抑圧用極性 反転パターンを一体薬用させたパターン 128			
	1111111111sr	77777777	//////////FR*///////			

両期コード 110					
(B) :	可変コード領域 112	固定コード領域 111	可変コード領域 113		
(0)	変網時の変換テーブル選択コードとDC抑圧用極性 反転パターンを一体兼用させたパターン 128		シンクフレーム位置 職別用コード 123		
	s_{k}	<i>THITTE</i>	////_FR*////		

【図9】



【図10】



【図15】

	同期コード 110					
	可変コード領域 112	固定コード領域 111	可査コード領域 113			
(A)						
	変関時の変換テーブル選択コードとシンクフレーム 位置腕別用コードを一体薬用させたパターン 127	周期位置検出用 コード 121	DC抑圧用極性 反転パターン 124			
	//////////////////////////////////////		5Y. \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \			

	同期コード 110	
(B)	可変コード領域 112	固定コード領域 111
(0)		ファレーム位置離別用 同期位置検出用 ・123 コード 121
	//////////////////////////////////////	571

【図13】

		同期コード1	10		
(A)	可変コード領域 112		固定コード領域 111	可変コード領域 113	
	変闘時の変換テーブル 選択コード 122	シンクフレーム位置建別用 コード 123	同期位置検出用 コード 121	DC抑圧用極性反転 パターン 124	
	/////////////////////FI	*//////////////////////////////////////	militin	7/1/1/1/36	

		同期コード	110	
(B)		可変コード領域 112		固定コード領域 111
(0,	査調時の変換テーブル 選択コード 122	DC抑圧用復性反転 パターン 124	シンクフレーム位置識別用 コード 123	同期位置検出用 コード 121
		////FR*////		1111sv1111

(C)	(C) 可変コード領域 112		固定コード領域 111	
`	変調時の変換テーブル 選択コード 122	シンクフレーム位置難別用 コード 123	DC抑圧用極性反転	同期位置核出用
		////FR*////	パターン 124 ////////////////////////////////////	∃- F 121

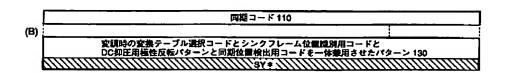
【図16】

	問題コード 110				
[可変コード領域 112		固定コード領域 111		
(A)					
	変調時の変換テーブル選択コードとシンクフレーム 位置機別用コードを一体兼用させたパターン 127	DC抑圧用極性反転 パターン 124	同期位置検出用 コード 121		
	///////////////////////R*/////		////SY////		

		同期コード 110	
	可変コード領域 112		固定コード領域 111
(B)			
	変調時の変換テーブル選択	シンクフレーム位置離別用コードとDC和圧用極性	同期位置検出用
	コード 122	反転パターンを一体兼用させたパターン 128	⊐ - F 121
		//// _{/FR} *///////////////////////////////////	111134,111

【図17】

	同期コード 110	
	可変コード領域 112	固定コード領域 111
(A)		
	変調時の変換テーブル選択コードとシンクフレーム位置識別用コードと DC抑圧用極性反転パターンモー体兼用させたパターン 129	同期位置検出用 コード 121
	//////////////////////////////////////	111/2/11/



【図18】

	同期コード 110
(A)	可変コード領域 112
	変劇時の変換テーブル選択コードとシンクフレーム 同期位置検出用コードとDC抑圧用極性反転 位置識別用コードを一体兼用させたパターン 127 パターンを一体兼用させたパターン 175
ı	//////////////////////////////////////

		同期コード・	110
可変コード領域 112			112
	変調時の変換テーブル選択	シンクフレーム位置識別用	同期位置検出用コードとDC抑圧用程性反転
	コード 122	コード 123	パターンを一体兼用させたパターン 175
	//////////FR	•//////////////////////////////////////	(1111111138.11111111

【図19】

	刷期コード 110				
(A)	可変コード復城 112				
,,,	変闘時の変換テーブル 選択コード 122	DC抑圧用極性反転パターン 124	同期位置検出用コードとシンクフレーム位置 購別用コードを一体参用させたパターン 178		
		IIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIII			

		同期コード 110	
į	可変コード報域 112		
(B)			
	空間時の変換テーブル 選択コード 122	同期位置検出用コードとシンクフレーム位置限別用コードと DC抑圧用極性反転パターンを一体参用させたパターン 175	

【図20】

	非変闘データー領域 108 変調後のデー 同期コート・110		変調後のデーター領域 107		
(A)					
W	可変3-1 領域 112	固定2-1 領域 111	可変3-1-7 復献 113	可変3-1 領域 114	
	変闘時の変換テープル 選択コード 122	同期位置検出用 コート・121	DC知圧用価性 反転パターン 124	変調後のジグルーム 位置識別用コート・ 125	変調後のシク ルー・6・・9- 106

	非	非変詞データー領域 108		変調後のデーター領域 107	
(B)	列期3→1、110				
(D)	可整3-1-第	划 112	固定3-1/領域 111	可变3-1-1領域 114	
	変調時の変換デーフ・ル 選択コート・122	DC抑圧用極性 反転パラン124	同期位置検出用 3-1・121	変闘後のシンケフレーム 位置識別用コート* 125	変調後のシンク フレームデーター 106
	選択3十、122	反転パターシ 124	3-4' 121		フレームテ

【図21】

非空間7°-9~領域 108		変調後のデー	一領域 107
同期コート	110		•
可变3-1-領域 112	固定3-ド領域 111	可変3-1 領域 114	
変調時の変換デーアル選択コート*と DC抑圧用価性反転パターンを 一体兼用させたパターン126	同期位置積出用 コート・121	変調後のジケフレーム 位置機別用コート* 125	変調後のシンク フレームデーター 106
111182111111111111111111111111111111111		///FR*///	

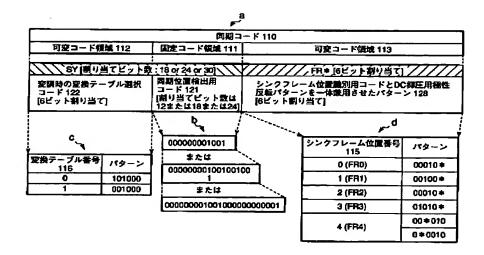
【図22】

	同期コード f10		
(A)	可変コード領域 112	固定コード領域 111	可変コード領域 113
(A)	変調時の変換テーブル型択コード 122	同期位置検出用コード 121	DC抑圧用極性反転パターン 124
		1111118211111	

	同期コード 110		
(B)	可査コード領域 112	固定コード領域 111	
(8)	交請時の変換テーブル製択コード 122 DC抑圧用権性反転パターン 124	同期位置検出用コード 121	
	111111111111111111111111111111111111111	mmmm	

	可変コード領域 112	周定コード領域 111
(C)		
	変講時の変換テーブル選択コードとDC抑圧用機性反転パターンを 一体兼用させたパターン 126	同期位置検出用コード 121
	.11111111111111111111111111111111111111	

【図23】



【図24】

		同期コート	110			
a	可査コード領域	以 112	固定⊐−	ド領域 111	可変コード	键 113
	換テーブル選択コーンを一体薬用させた	ビット数:18 gr 24 pr 3 - ドとDC抑圧用機性 とパターン 126	同期位置4 コード 12 [割り当て		ノFR ◆ [8ビット] シンクフレー 練別用コード [6ビット割り	ム位置 123
を換テーブル 116 0 1	100±01 010±01	00000000010010 # # # # # # # # # # # # # # # # # # #	<u> </u>	1 2 3 3 4 4 5 5 6 7 7 8 9 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10	F d ム位置等号 115 (FR0) (FR1) (FR2) (FR3) (FR4) (FR5) (FR6) (FR7) (FR8) (FR10) (FR111)	パターン 000001 000010 000100 000101 001000 001001

【図25】

		p.a			
	同	期コード 110			
可登	コード領域 112	固定コ・	- F領域 111	可変コー	ド復域 113
////// fit +	(6ピット制り当て) //	////\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	(単り当てビ	ット数: 18 pr	24 or 30].
	ル選択コードとシンクフレ 一体兼用させたパターン・	ノーム 同期位置 コード 1	検出用	DC抑圧	
	ومع	******	b	The San Strain of the San Stra	d _{-a}
シンクフレーム位置番号 115	変換テーブル番号(118) =0時のパターン	変換テーブル番号(=1時のパターン		000000000	10010*
0 (FR0)	100100	000100	╗	または	
1 (FR1)	101000	001000	¹º	0000000000010 0	1010
2 (FR2)	101010	001010		または	—
3 (FR3)	100000	010000	100	0000000000100	0000000000
4 (FR4)	100010	010010	_		
5 (FR5)	000010	010100	_		

【図26】

	p.·a													
		同期コー	۴ 110											
	可変コート	復城 112			固定コード領域 111									
変調時の変換テーブル DC抑圧用極性反転パタ [8ピット割り当て]	選択コードと言 ターンを一体兼	ンンクフレーム 用させたパタ-	位置識別用コ- -ン 129	- F Ł	同期位置検出用 コード 121 [16ビット制り当て]									
	//////////////FR*//////////////////////													
	C.													
シンクフレーム位置番号 115		ル番号(116) パターン		ル番号(116) パターン	1000000000001001									
DC抑圧用極性反転パターン	DCパターンA	DCパターンB	DCパターンA	DCパターン	3									
0 (FR0)	10000000	10000000	00010000	00010010	1									
1 (FR1)	10001000	10001010	00100000	00100010	1									
2 (FR2)	10010000	10010010	00101000	00101010										
3 (FR3)	10100000	10100010	01000000	01000010										
4 (FR4)	4 (FR4) 10101000 10101010 01001000 010010													
5 (FR5)	5 (FR5) 10000100 10010100 01010000 010100													
6 (FR8)	10001000	00001010	01010100	01000100]									

【図27】

_ (变調後		空間後		278 M 478		TO BOX		T	THE RED AND				
禺	同期	のシク	同期	のシンク	同期	変調後のジク	同期	変調後のジグ		同期	変調後 のジグ	同期	変調後のジケ	同期	変調後のジケ
•	7-1	71,-6	3-h	71-4	J-F.	71/-6	3-þ.	71/-6		3− 1,	31-4	3+Y	72-6] 3- }.	ルーム
	110-0	7-9-	110-1	7'-4-	110-2	7'-9-	110-9	÷-9-		110-23		110-24	₹*-9-	110-25	7 °-9-
	لبا	106-0	ليبيا	106-1		106-2		106-3			106-23		106-24		106-25
		1							-~						
		1	***				==								
		\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	بزر						₹₹-	32.2					
٥	\\SY	XX	FRO/	变調包	とのシング	ルームティー	<u>}- 106</u>	-0	SY	Y/F	35/1	を調後の	シンケフレーム	?'-9- 10	6-1
	\\SY	$\Sigma \Sigma$	FRI /	查明	しのシンク	ブレームテ <u>・</u>	9- 106	-2	<u>\'\$Y\</u>	Y/ fi	5/13	を開後の	シンケフレーム	7'-9- 10	6-3
	\ sy		FF13/	空間	t077/1	フレームディー)- 106	4	SY	\\F	15/3	を調後の	シンケフレード	7'->- 10	8-5
	SY		FF3/	变网络	のジング	フレームディー	5- 106	-6	SY	V fr	5/ 1	を開後の	シンケフレーム	F*-9- 10	6-7
	\\\$Y		P4/	查期往	のシケ	ルームディー	106	-8	SY	N/F	5 3	を調後の	シンソフレート		6-9
	SY	V	B1/	交牌	のシグ	N-47°-	9- 10B	-10	SY	V/F	6 3	を開後の	シンフレート	-*	6-11
	/ SY		R2/	变销售	のシケ	1-49°-	- 106	-12	SY	N FF	16 \$	を調後の	シンフルーム	- 9- 10	6-19
- [\\sy	V.	FR3//	空阴色	のシバ	パームテ・ー!	- 106	-14	SY	FF	18 3	で調使の	1177V-63	* -}- 10	8-15
	SY	V	R4/	变磷色	のシケ	7レームティー:	- 106-	-16	SY	V f	6 3	で調後の	シンケフレームさ	F* -9- 10	6-17
	\\şY	V/	H1	变调包	のシング	ひームティー!	- 106-	-18	SY	N/F	7/ 3	を調後の	シンクフレームラ	-1-9- 10	6-19
	\\SY	V	R2/	变調包	のシング	レームデータ	- 106-	20	SY	V/F	7/ 5	と顕後の	シンクフレームラ	**-9 10	B-21
	\\ay	SZ	ÍI3/	空間符	のシング	レーゲー	106	22	SY	T FF	7/ 3	関後の	シンケフレームす	* -9- 10	6-29
	\\sy	V	14 /	空洞包	のシケ	11-45	106	24	SY	FF	7/3	調後の	シンクフレームさ	′ -5- 10	8-25
	JE.	24t"7h	£~6€	` 7 }		1092	ピット		E	24t*7h	F-65.	7 F	E	1092t^7	<u>+</u>

【図28】

a v	同期 7十 110-0	交談後 のジ/7 ルーム データー 106-0	同期 7-ト・ 110-1	変調後 のジウ フルーム デ・ター 106-1	同期 3-ト 110-2	変調後 のジンク ルーム データー 106-2	同期 3-ト 110-3	変調後 のジケ フレーム デ・ーター 106-3		河期 3-ト 110-23	変調接 のジンク フルーム データー 106-23	风期 3-ト・ 110-24	空間後 のジウ フルーム データー 106-24	同期 3-+- 110-25	変調後のパクフルームテーター
		1000	•	100-1		100-2		100-3			100-23		100-24		106-25
D.	FRI FRI	` 	sy) sy)	_		フレームテ [*] - フレームテ [*] -	•		FRS	N _S			シンケフレーk シンケフレーk		
	FR.	***	SY/	变調	のシンク	フレームテ・- フレームテ・-	108	-6	FB5	s s		を開後の	シンケフレード: シンケフレード:	* -)- 10	6-7
	FR		SY SY SY	变牌	のシカ	フレームテ・ー フレームテ・ー フレームチ・ー	9- 10B	-10	FR6	\$ \$ \$	E ///	E調後の	シンクフレート: シンクフレート: シンクフレート:	i'-∮- 10	6-11
	FR.		SY.	空時	のシカ	フレームティー フレームティー	9-106	-14	FR6	**************************************		と明後の	シンケフレーム	r' -9- 10	6-15
	FR FR	X	SY.	变颜色	のシケ	フレームティー フレームティー	9- 106	-18	FR7	A SE	X 3	変調後の	シンクフレーム	-9 - 10	6-19
	FFI.		ğγ Ţ	变調包		フレームティー: フレームティー:			FR7	\$ 8	- K-V-		シンフフレーム シンクフレーム		
	FFR		EÝ/	4			9- 106		FRY	\times	- K-V-	で調後の	5277V-45		8-25

【図29】

a.v.	同期 3-1 110-0	変調後 のジク ル・ム デ・ター	同期 エート・ 110-1		四期 3	変調後 のシウ ルーム データー	月期 3-1, 110-3	, ,			変調後 のジケ ルーム データー	同期 3	変調機 のシック ルーム データー	凤期 コード 110-25	変調後 のジケ ルーム データー
		106-0	لــــا	106-1		106-2		106-3			106-23		105-24		106-25
			••••						=>		·				
b ₁	SY	VZ	FRO/	变质	とのシンケ	フレームデーー	9- 106	-0	777	'sY\	/// 3	変調後の	シンケフレーレ	7 ′-∳- 10	6-1
•	SY		FR4	查網報	のシンプ	フレームテ・ー)- 108	-2	111	SY	/// 3	で開後の	シンケフレーム	7° -9- 10	6-3
	SY		FFi /	查調在	のジカ	フレームティー	106	4	111	SY	W	を調後の	シンケフレート	7 -)- 10	6-5
- 1	SY	$\nabla \nabla \cdot$	FH4/	交講性	のシンク	フレールディー	> 108	-6	111	'EY	11/2	と開後の	シンフレーム	F'->- 10	6-7
	\\SY		FAZ	变調技	のシンケ	フレームす・-	106	e	777	SYL	(// 3	E調後の	シンソフレーム	7'-\$-10	6-9
	SY	V	-B4/	交詞包	のシケ	フレームディー	- 106	-10	111	37/	177	E調後の	シンクフレーム	-y- 10	8-11
	VSY	V	R3	变調	のゲイ	フレームテ・ー	- 10B	12	777	SYL	-		シンフレートロ	_	
	SY	V	R5/	变调花	のシング	フレームデー	- 106	-14	111	37.//	$\overline{}$		シンフレーム		
ľ	SY		RÍ	变調物	のゲバ	7レームティーグ	106	-16	777	54/	- 47		1/1711-65		
- 1	TSY	V	R5/	变织物	のシング	ルームディータ	- 106	-18	777.	SYL	$\overline{}$		シンフレートラ		
	SY	Vi	R2/	*		ひしんデータ		- 1	111	1748	- 1 1 -		シケフレームラ		
ŀ	/BY	N/i	R5	空铜花	のシング	76-67-1	- 106	22	111	SYL	11/3	調袋の	/ンクフレームラ	- 2- 10	6-23
Ī	SY	V	H3 /	变铜档	のシング	ルームディータ	- 106-	24	111	SY	$\overline{}$		シケフレーム		
	b.	24t'7h	}- 6Ł			1092					はっか			1092t 1	سنسن

【図30】

a	開期 110-0	変調後 のジグ ルーム データー 106-0	同期 1-1-1 110-1	変調後 のジグ フレーム データー 106-1	同期 □-ト 110-2	変調後 のジ/ナ フレーム デ・ター 106-2	同期 3-1-1 110-3	変調校 のジケ フレーム デ・ーター 106-3		阿期 3-ト* 110-23	変調権 のジウ フレーム データー 106-23	同期 3-ド 110-24	変調後 のジハ ルーム データー 106-24	同期 3-ト 110-25	変調後 のジク フレーム デーナ 108-25
•			``	-											
D.	//six	72X	FRO			ルーkg・- ルーkg・-			SY	FF	7/ 			7°-9- 10 7°-9- 10	
	77	SX	7	变調	のシケ	フレーねデ・ー フレーねデ・ー	9-106	-6	SY	F	4/1	を調後の	シンフレーム	データ~ 10 データー 10	6-7
	#	2X/	///	变调	ものテノブ	フルームディー フレームディー	- 108	-10	SY	77	14/ 3	を開後の	1177V-K	7°→- 10 7'→- 10	6-11
	#	\5Y\ \\$Y\ \SY\	H	变铜值	のシケ	フレームディー フレームディー フレームディー	- 106	-14	SY		5/3	E調徒の	<i>}/17⊌</i> -k	r'-9- 10 r'-9- 10 r'- 9- 10	6-15
	11	SY	44	变調包	シのシケ	フレームテ・ー・フレームテ・ー・	- 106	-18	SY		5 3	で調性の	シノフレーム	7'-9- 10 7'-9- 10	6-19
	11	BY SY	11	空間包	ションショ	フレームテ [・] ー フレームテ・ー	106	-22	SY	FF	5 1	で調後の	シンフレード	* - 5- 10	8-23
•		B.	30£, [∆] ∤			1092	ピット			24t'7h	F-6t"	7 }	k .,	109 2 £′2	/ +

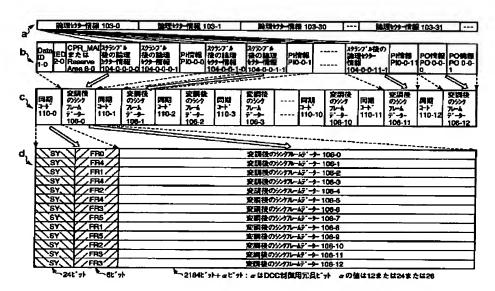
【図31】

		,													
a	見期	変調後のジグ	同期	変調後 の沙り	同期	変調後 のジンク	同期	変調後のジグ		同期	変調機 のジク	同期	変闘後のジグ	同期	変調後のジグ
	110-0	データー	7-1 110-1	データー	3-ŀ. 110-2	, ,	3-1-7 110-3	ブレーム		3-⊦° 110-23	フレーム テ・ーター	3-}* 110-24	ブレーム デューター	3-ŀ 110-25	プーム
		106-0		106-1		106-2		106-3			106-23		108-24		106-25
		1													
	<u>. </u>		````` <u>`</u>						=>						
Þζ		/şyo/		变颜色	のシンク	7レームテ・ー	>- 106	0		SY6//	/// 3	変調後の	シンケフレーム	デ ータ ー 10	6-1
_	777	/sx/	777	查詢	のシン	フレ ームデー	<u>今</u> 106	-2		SY4//	//// 3	変調後の	シンケフレーム	7'-9- 10	6-3
	777	/sv/	777.			ルームラー		 ,	444	<i>\$</i> \$)//	/// }		シンケフレーム		
1	17	/\\$Y\	777			フレームテ・-			<i>!}}</i>	SY4//			シンケフレーム		
	777	/sx/	777	4		フレームディー		<u> </u>	444	\$Y2//	<i>((()</i>	を調後の	シンクフレード	7'-9- 10	6 -9
	177.	7,2k/	777			フレームデー			444	\$Y4//	/// 1	を貫後の	シンクフレート	7'-9- 10	6-11
	777	/\\$X/	777	4		フレームテ・ー			444	<i>\$</i> Y3//	/// 1	を頂後の	シンクフレーム	7°-9- 10	6-13
	777	/\SY\	777			フレームテ・ー		· · ·		SY5//		を調後の	シンフレーム	r'-) - 10	6-15
	777	/\\$Y\	777	变调的	のシバ	フレームティー	5- 108	-16	444	SY1//	//// 3	で調後の	シノブプレーム	-'-9- 10	6-17
	777	/2K/	111,			アトレディー		· ·	444	SY5//	1// 1	で調接の	シンケフレーム	- 9- 10	6-19
	777	/SY/	777	变調包	のシング	フレームティー!	>- 106	-20		SY2//	/// 1	ご調後の	ジグフレーム	''-9- 10	6-21
	777	/SY/	777,			76-4 5 '-4		V	<i>!}}</i>	\$Y5//	1// 3	を調後の	シングフレーム	-'-)- 10	6-23
i	777	/sv/	777	変調核	のシング	ルームデー!	- 106	24		8Y9//	/// 8	を開後の	シンクフレームシ	'-)- 10	8-25
		2	12" 7h			1092	4°-1			2	44.44		L	10925	i.

【図32】

a V	同期 3-} 110-0	変調機 のシンク フレーム デー ク - 106-0	国朗 3-ト* 110-1	変調後 のシウ ル・ム データー 106-1	周期 3-1- 110-2	変調権 のジグ アレーム データー 106-2	同期 3-1-1 110-3	変調後 のジゲ フレーム データー 106-3		四期 3+1* 110-23	変調後 のジケ フレーム データー 108-23	同期 3	変調後 のジャク フレーム データー 106-24	同期 3-ト・ 110-25	変調後 のジ/ケ ルーム デ・チ 106-25
,			•												
p.		/SYO	444	变黑花	をのジンク	ルー・デー) - 106	-0	777	'SY	<i>[[]</i>	変調後の	シンフフレーよう	** -\$ - 10	6-1
`	444	SY4	444	空間	07/1	フレーステー	9- 10 6	-2	777	/34//		を顕後の	シンクフレーム	}`-)- 10	6-3
	444	SYI	444	变調包	<i>LOY!/1</i>	フレーシティー	9- 1 <u>06</u>	4	III	<u>`3Y.\\</u>	1// 1	を開後の	シンクフレーム	7°-9 - 10	6-5
		/5Y4/		变颜档	のジグ	フレームティー	9 - 106	-6	7777	\\$Y\\	$///$ 1	を調後の	シンケフレーム	· -)- 10	6-7
		/SY2/		变調包	とのシング	ルームティー	9-106	-8	III	SY	1113	を調後の	シンフレーム		6-9
		/SY4		变钢板	のシンク	フレームデ [・]	>- 106	-10	7///	'8Y //	11/2	で調後の	シンケフレーム	-)- 10	6-11
		/SY3/		金剛核	のシケ	フレームデー :) 106	-12	111	SY	/// 1	と調後の	シンクフレーム	·- /- - 10	6-13
		_\$Y\$		安調視	のシケ	プレームテ [・] ー:) – 106	-14	777	SY.	1 3	を調後の	シンケフレームコ	· -)- 10	6-15
		/SY1/		変調者	のジケ	フレームティー) 108	-16	///	SY	/// 3	で開後の	シンケフレーム	*- 3 - 10	6-17
		Z\$Y\$		变調包	のジグ	ひしんすー	2 – 106	-18	777	SY	1/1/3	で開後の	シンクフレームフ	・ナー 10	8-19
		/SY2/		变胸包	めジグ	ルームテーク	- 106	20	111	31/	1113	対数の	シンクフレームさ	- 3 - 10	8-21
		/§Y\$		安調後	のシング	ルームデュータ	- 106	22	1111	SY	1 3	を開後の	シンクフレームフ	* -}- 10	6-23
		/SY3/		变調後	のシング	フレームテーータ	- 106	24	111	SY	~~		ジンクフレームラ		
		2	4ピット			1092	t'7h			₹.2	4と"ット		6	1092±*7	1

【図33】



【図34】

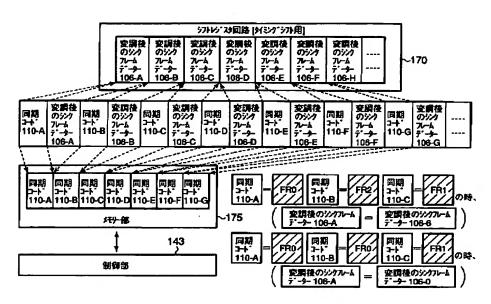
a L	同期 3-1-0-0 110-0	変調後 のジク ルーム データー 106-0	同期 3-1-1 110-1	変調後 のジウ アーム データー 106-1	両抱 3→ド 110-2	変数後 のジク ル・4 デ・ター 106-2	同期 3-1 110-9	空間後 のジン) フルーム テ・ーター 108-3		同期 3-ト* 110-23	変調後 のシンク スレーム データー 106-23	同期 3+* 110-24	変調後 のジンク ブレーム データー 106-24	同期 3-ト* 110-25	交調後 のツケ アレーム データー 106-25

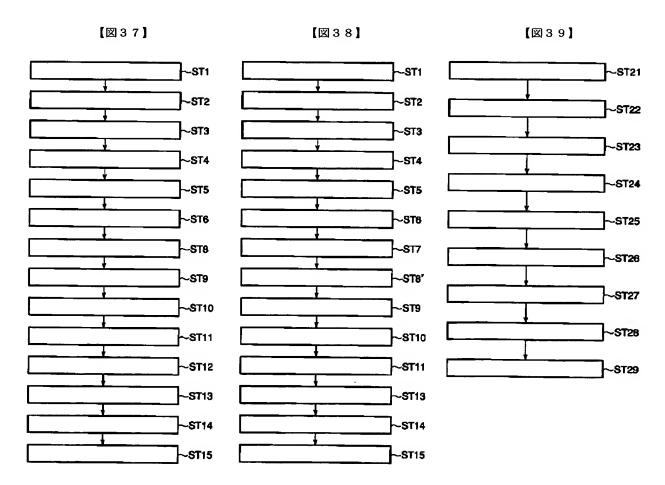
p.	FR.	///\	SY/		_	7V-45*- 7V-45*-			FRO		'\\'		シンケフレーは		
	É	~	SY.			フレームデ フレームデ			.FF1 .FF12	S S			シンケフレート		
		~,}	SY SY	1		フレームディー フレームディー			FR1	S	, / / -		シンケフレートご		
	FR	\sim	SY			フレールテ・ー フレールティー			FR0	S	- / / -		シンフレーム		
	FR:		SY	变颜色	のシケ	フレームテ・ー フレームテ・ー	9-106	-16	FR0	S S S	<i>XX</i> 3	を調後の	シンケフレーム	·' -9- 10	6-17
	FR.	(X)	SY/	交通信	のシケ	プレームテ・! プレームテ・!	- 106	-20	FR2	\$		と調整の	シンクプレームコ	-) - 10	6-21
	Z fré	\sim	SY/		のシケ	ν-Δ 5 °	- 106	_	FRE	BF, 34		で調後の	i/nv-ki		6-25

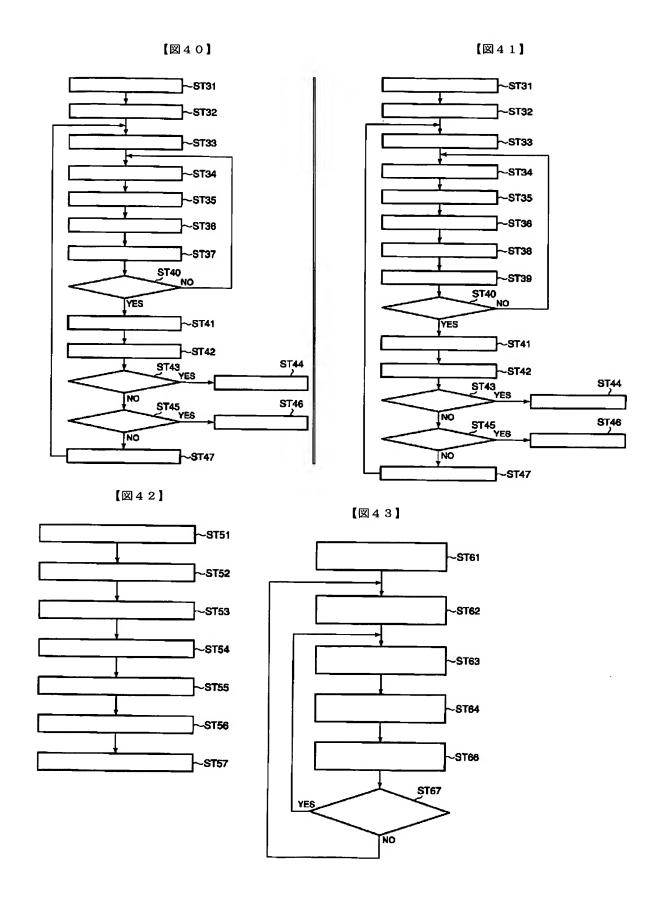
【図35】

a	同期 コード 110-0	変調後 のジウ フレーム デ・ター 106-0	同期 ユード 110-1	変調後 のジウ ルーム データー 106-1	同期 3-ト 110-2	変調後 のジケ ルーム データー 106-2	回期 110-3	変調後 のジンク アーム データー 106-3	 同期 3-ト* 110-23	変調機 のジンク フルーム データー 106-23	同期 マート・ 110-24	変額後 のジク ルーム データー 106-24	同期 3-ト 110-25	
	<u> </u>	Tigon.	٠	100		100-2		100-3		100-23		100-24	لسسا	106-25
b,		/syo		安調	ものシンク	フレームデー	9- 106	0	SYO//	/// 3	E関性の	シンケフレーム	7°-9 - 10	6-1
		ZŚY1		空氣性	のツケ	ブレームデ・ー	9- 106	-2	SYI	7// 3	変調後の	シンクフレーム	7 °-∳- 10	6-3
		/syo/		安調相	のシンフ	プレームテ・ー	>- 106	4	SY1//	/// 1	で調徒の	シンケフレーム	7°-9- 10	6-6
		/syg/		变調製	しのジング	ルー・デー) - 108	-6	SYZ	//// 3	で調後の	シンケフレーム	7 ′−9− 10	6-7
		/SY1/		空調後	のシンフ	フレームデー) - 106	-8	SY1//	//// 3	で調後の	シンケンレーム	7'-9- 10	6-9
		SY1		空間	のシンフ	ブレームデ・ー:	5 - 106	-10	SY2	//// 3	で調後の	シンケフレームさ	- 7− 10	6-11
		/syi/		变調书	のジグ	7V-Å\$*-	> 106	-12	SY0//	/// 3	を調後の	シケフレーム	·-9- 10	6-13
		/şyg/		空間包	のシング	ルームティー:	106	-14	\$Y2//	1// 3	を調後の	シンフルート	-* -}- 10	8-15
		/SY2/		交調報	めシング	ひしんデー	108	-16	SY0//	//// 1	E調後の	シンケフレームさ	 -	6-17
		/\$12/		交詞技	のジグ	フレームティー	- 106	-18	syg//	//// 3	で調後の	シンクフレームさ	· -) - 10	6-19
- 1		/SY1/		变调核	<i>(0) 5/1</i>	ひしんテー・	106	20	SY2//	/// 3	の調後の	シンクフレームラ	·- 	6-21
		,6Y3/		安明部	のシケ	7b-45°-	106	22	SY2//	/// \$	調後の	シンクフレームラ		6-23
		/SY1/		变调核	のシング	7レームテ・!	- 106	24	SY2//	/// 8	調査の	シンフレームフ	·- /- 101	8-25
		2	4と・プト			1092	た [・] ット		k _2	4と、7ト		<i>P</i>	1092Ľ°7	

【図36】







フロントページの続き

F ターム(参考) 5D044 BC02 CC04 DE32 DE43 FG19 5D090 AA01 CC14 DD01 FF07 FF49 GG26